PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

08-079269

(43)Date of publication of application: 22,03,1996

(51)Int.CI.

H04L 12/28 H04B 7/24

(21)Application number: 06-210046

(71)Applicant :

TOSHIBA CORP

(22)Date of filing:

02.09.1994

(72)Inventor:

IWAMURA KAZUAKI SUGIKAWA AKIHIKO

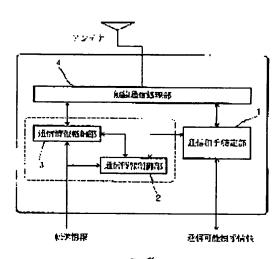
MATSUBARA SHINZO TAJIKA YOSUKE

17.03.01 1 0 0 0 1 E

(54) COMMUNICATION CONTROLLER AND COMMUNICATION CONTROL METHOD

(57)Abstract:

PURPOSE: To avoid useless information transfer and to improve total throughput by eliminating pertinent equipment from communicable equipment when a communication control means receives communication impossible signals by a transmission failure. CONSTITUTION: When it is judged that a communicating party can not ARM perform communication for information actually transferred from a user based on the information by a communicating part specifying part 1, a communication information control part 2 receives communicating party elimination signals from the communicating party specifying part 1, stops the communication with the communicating party and clears required control information. Also, when user information can not be communicated due to the abnormality of the communicating party or the like, the communication information control part 2 clears transfer control information inside the present control part and also transmits an instruction for eliminating the equipment from the group of the communicable equipments to the communicating party specifying part 1. The communicating party specifying part 1 performs comparison with the information held in the present specifying part 1 and judges elimination when the instruction for performing the elimination arrives and performs the elimination from the equipment list of the group of the communicable equipments in the case of performing the elimination.



LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

05.09.2000

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

03.09.2002

[Kind of final disposal of application other than the examiner's

decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

[Number of appeal against examiner's decision of rejection]

2002-19296

[Date of requesting appeal against examiner's decision of

03.10.2002

rejection]

[Date of extinction of right]

Copyright (C); 1998,2003 Japan Patent Office



(12) 公開特許公報 (A) (11)特許出租公開委員

特開平8-79269

(43)公開日 平成8年(1996)3月22日

(51) Int. CI. " HO4L 12/28	識別記号	庁内整理番号	FI	技衔表示简所
H04B 7/24	E		H04L 11/00	310 B
			審査請求 未	・請求 請求項の数13 OL (全46頁)
21)出顯番号	特 頤平6-210	0 4 6	(71)出願人	0 0 0 0 0 3 0 7 8
				株式会社東芝
22)出頭日	平成6年(199	4) 9月2日		神奈川県川崎市幸区堀川町72番地
			(72)発明者	岩村 和昭
				大阪府大阪市北区大淀中一丁目1番30号
				梅田スカイビル タワーウエスト 株式
				会社東芝関西支社内
			(72)発明者	杉川明彦
				大阪府大阪市北区大淀中一丁目1番30号
				梅田スカイビル タワーウエスト 株式
	•		4 45 1	会社東芝関西支社内
			(74)代埋人	弁理士 蔦田 璋子 (外1名)
			,	最終頁に統く

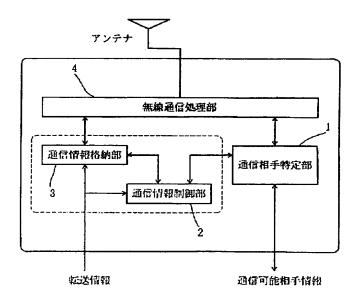
(54) 【発明の名称】通信制御装置及び通信制御方法

(57)【要約】

(19)日本団特許庁 (JP)

【構成】 自機器と直接通信可能な機器を特定すること を、機器間で相互に各機器の所有する通信路の状態を反 映した情報を交換することで行う通俗相手特定部1と、 その情報に基づいてユーザーの転送している情報に対 し、該通信相手が通信不可能と判断された場合には、通 信相手特定部1から通信相手消滅信号を受けて該通信相 手との通信を中止し、必要な制御情報をクリアする通信 情報制御部2と、通信情報制御部2による制御に基い て、転送情報を通信相手へ送出する通信情報格納部3 と、各機器の通信相手特定部1の間で交換する制御情報 及びユーザーからの転送情報を無線通信可能な信号へ変 換する無線通信処理部4を持つ。

【効果】 各機器が通信可能機器を設別する処理部から の通信相手消滅信号を受けることで、該機器に対する信 類性のある通信のセッションを寸断すべく、制御部をリ セットすることが可能となり、早急な通信路の状態把握 が可能となり、効率的な情報伝送が行える。



ユーザ

【特許請求の範囲】

【訪求項1】無線を介して自機器と適信可能な他機器を 特定すると共に、その特定した通信中の他機器について 通信が不可能と判断した時に相手消滅信号を出力する通 信相手特定手段と、

制御情報に基づいて適信可能な他機器へ無線を介して確 認信号を送信して、その他機器から受信確認信号を受信 した後に通信を行う通信情報格納手段と、

前記通信相手特定手段から、通信中の機器に関する相手 消滅信号を入力すると、前記通信情報格納手段の制御情 報を処理することにより、この通信が不可能な当該機器 との通信を回避させる通信制御手段とを有することを特 徴とする通信制御装置。

【請求項2】前記通信制御手段は、現在通信中の機器に 関する相手消滅信号を入力すると、前記通信情報格納手 段の制御情報を新たな制御情報に更新することを特徴と する請求項1記載の通信制御装置。

【請求項3】前記通信制御手段は、現在通信中の機器に 関する相手消滅信号を入力すると、前記通信情報格納手 段の前記現在通信中の機器に関する制御情報を削除する ことを特徴とする請求項1記載の通信制御装置。

【請求項4】前記通信情報格納手段の制御情報を一時的 に格納する一時格納手段を有し、

前記通信相手特定手段は、

相手消滅信号を出力した機器に関して通信可能となった と判断した時に相手生成信号を出力し、

前記通信制御手段は、前記現在通信中の機器に関する相 手消滅信号を入力すると、該機器に関する制御情報を前 記一時格納手段に一時的に退避させ、前記通信相手特定 手段から一定時間以内に制御情報を退避している前記機 30 器に関する相手生成信号を受けると、退避していた制御 情報を前記通信情報格納手段へ復元することを特徴とす る請求項1記載の通信制御装置。

【請求項5】自機器と通信可能な他機器を特定する通信 相手特定手段と、

制御情報に基づいて通信可能な他機器へ無線を介して確 認信号を送信して、その他機器から受信確認信号を受信 した後に通信を行うと共に、送信失敗の場合に通信不可 信号を出力する通信情報格納手段と、

この通信情報格納手段から、送信失敗による通信不可信 号を受けると、該当する機器を、前記通信相手特定手段 の特定した通信可能な機器から削除する通信制御手段と を有することを特徴とする通信制御装置。

【請求項6】レジューム機能を有する通信端末であっ て、

自己がレジューム状態になること、及び、レジューム状 態から復帰したことを検出するレジューム状態検出手段 と、

このレジューム状態検出手段がレジューム状態になるこ とを検出すると、通信中の他の通信端末に対して自己が 50 この再開指示手段によって再開指示された均合に、前記

レジューム状態になることを通知するレジューム状態選

前記レジューム状態検出手段がレジューム状態から復帰 したことを検出すると、この復帰したことを前記他の通 信端末に通知するレジューム状態復帰通知手段と、

他の通信端末からレジューム状態になったことを通知さ れると、該通信端末との通信を中断する通信中断手段

該通信端末からレジューム状態から復帰したことを通知 されると、この中断していた通信を再開する通信再開手 段とよりなることを特徴とする通信制御装置。

【請求項7】レジューム機能を有する通信端末であっ

自己の通信端末と他の通信端末とのネットワークの構成 状態の情報であるネットワーク構成情報を収集するネッ トワーク構成情報収集手段と、

ネットワーク構成情報を記憶しておくネットワーク構成 情報記憶手段と、

レジューム状態から復帰した時に前記ネットワーク構成 情報収集手段が新たに収集したネットワーク構成情報 20 が、前記ネットワーク構成情報記憶手段の自己がレジュ ーム状態になる時に記憶したネットワーク構成情報と一 致した後に、前記ネットワーク構成情報記憶手段が記憶 しているネットワーク構成情報の更新を行うネットワー ク構成情報手段とよりなることを特徴とする通信制御装 們。

【請求項8】レジューム機能を有する通信端末であっ

自己がレジューム状態から復帰したことを検出するレジ ューム状態復帰検出手段と、

このレジューム状態復帰検出手段がレジューム状態から 復帰したことを検出すると他の通信端末にレジューム状 態から復帰したことを通知するレジューム状態復帰通知 手段と、

自己がレジューム状態にある時に他の通信端末からレジ ューム状態から復帰したことを通知されるとレジューム 状態から復帰するレジューム状態復帰手段とよりなるこ とを特徴とする通信制御装置。

【請求項9】相互に通信可能でかつ相互にデータを共有 40 して通信を行うためにグループを構成する通信端末であ

通信可能な他の通信端末を調査する調査手段と、

グループを構成する他の通信端末と通信中に、グループ による通信の中断を指示する中断指示手段と,

この中断指示手段によって中断指示された場合に、グル ープに過去風していたユーザの識別情報及びグループに 現在属するユーザの意別信報よりなるユーザ存在履歴信 報を保存する記憶手段と、

グループの再開を指示する再開指示手段と、

ユーザ存在履歴情報を前記記憶手段から読出す読出し手 段と、

この総出し手段によって認出されたユーザ存在履歴情報と、前記調査手段によって調査された通信可能な他の通信端末のユーザ識別情報との比較を行い、両方に属するユーザ識別情報を指定する比較指定手段と、

この比較指定手段によって指定されたユーザ識別情報に よってグループを作成して再開するグループ作成手段と よりなることを特徴とする通信制御装置。

【請求項10】相互に通信可能でかつ相互にデータを共 10 有して通信を行うためにグループを構成する通信端末で あって、

グループを構成する他の通信端末と通信中に、グループ による通信の中断を指示する中断指示手段と、

この中断指示手段によって中断指示された場合に、共有 データの中から一定の共有データを選択して保存する第 1記憶手段と、

この第1記憶手段に保存された共有データの識別子及び削除された共有データの識別子よりなる共有データ保存状況情報を保存する第2記憶手段とよりなることを特徴 20とする通信制御装置。

【蔚求項11】グループの再開を指示する再開指示手段 と、

この再開指示手段によって再開指示された場合に、共有 データ保存状況情報を前記第2記億手段より読出す読出 し手段と、

この統出し手段によって統出された共有データ保存状況 情報から削除された共有データの識別子を抽出する抽出 手段と、

この抽出手段によって抽出された識別子に関する共有データをグループ内の他の通信端末に対して送信要求を行う送信要求手段とよりなることを特徴とする請求項10記載の通信制御装置。

【請求項12】複数の通信端末間でグループを生成し、 このグループ内で通信を行うことによって共有作業を行 う通信端末であって、

前記グループ内での共有データを更新する際に変更され た内容の差分を検出し、この差分内容にデータ差分識別 子を付与する差分管理手段と、

編集中の共有データ及び前記差分内容を管理するデータ 40 管理手段と、

前記グループ内からの通信端末の離脱を検知する離脱検 知手段と、

この離脱検知手段が検知した離脱時に、この離脱時の差分内容に関するデータ差分識別子に離脱した通信端末のユーザ歳別子を付与し記憶する差分信報記憶手段と、

前記離脱した通信増末が前記グループ内への再参加時に、この再参加した通信増末からの最新データ情報獲得要求を受信する情報獲得要求受信手段と、

この情報獲得要求受信手段が最新データ情報獲得要求を 50 な状態とみなすためには、一度送信を試み、一定時間の

受信すると、前記差分信報記憶手段に記憶している前記 再参加した適信端末のユーザ識別子に該当するデータ差 分識別子を使用して前記データ管理手段からこの離脱時 の差分内容を引出す差分内容引出し手段と、

この差分内容引出し手段が引出した差分内容と、前記データ管理手段の再参加時に編集中の共有データとから再参加時差分情報を計算する差分識別手段と、

前記再参加した通信端末へ前記差分識別手段が計算した 再参加時差分情報を送信する送信手段とよりなることを 特徴とする通信制御装置。

【請求項13】複数の通信端末間でグループを生成し、 このグループ内で通信を行うことによって共有作業を行 う通信端末であって、

前記グループ内で編集中の共有データを管理するデータ管理手段と、

前記グループ内からの通信端末の離脱を検知する離脱検 知手段と

この離脱検知手段が検知した離脱時に編集中の共有データと前記離脱した通信端末のユーザ識別子を保存する履 歴情報管理手段と、

前記離脱した通信端末が前記グループ内への再参加時 に、この再参加した通信端末からの最新データ情報獲得 要求を受信する情報獲得要求受信手段と、

この情報獲得要求受信手段が最新データ情報獲得要求を 受信すると、前記離脱時に保持していた前記履歴情報管 理手段の共有データと、前記データ管理手段の再参加時 に編集中の共有データとの再参加時差分情報を計算する 差分識別手段と、

前記再参加した通信端末へ前記差分識別手段が計算した 再参加時差分情報を送信する送信手段とよりなることを 特徴とする通信制御装置。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【産業上の利用分野】本発明は、複数の通信端末間の通信制御装置に関する。

[0002]

【従来の技術】

(I) 従来、データ通信を行う場合の通信制御、特に信頼性のある通信を行うための制御は、たとえばパケット通信の場合、あるパケットを送信したときには、そのパケットに対する通信相手側からの送信確認情報を獲得して、次のパケットを送信し、これを繰り返す。

【0003】ここで、相手側から送信確認情報が戻らない場合には、送信情報にエラーが発生したものとして、再度送信を試み、送信確認情報の戻るのを待つ。そして、数回再送を繰り返した後送信確認情報が戻らないならば、通信相手が受信状態にない異常な状態と見なし、通信を終了する。

【0004】この場合、通信相手が受信状態にない異常 な理像とみなすためには、一度送行を試み、一定時間の

タイムアウトまで待ち、その役数回の再送を行ってから 判定するため、異常を検出するまでの時間がかかるもの であった。

【0005】また、信頼性のある同報通信を行う均合、 一般的には上記と同様に、あるパケットを同報で送信し た場合、全受信先からの送信確認情報を獲得してから次 のパケットを送信し、これを繰返す。

【0006】ここで、1つでも相手側から送信確認情報 が戻らない場合には、送信信報にエラーが発生したか相 手先の受信エラーが発生したものとして、再度送信を試 10 み、送信確認情報の戻るのを待つ。

【0007】そして、数回再送を繰返した後該当する相 手から送信確認情報が戻らないならば、通信相手が受信 状態にない異常な状態と見なし、通信自体を終了した り、その通信相手を同報先から削除して通信を続行した りする。

【0008】この場合も、通信相手が受信状態にない異 常な状態と見なすためには、一度送信を試み、一定時間 のタイムアウトまで待ち、その後数回の再送を行ってか ら判定するため、異常を検出するまでの時間がかかり、 次パケットの送信までの時間間隔が増大し、スループッ トの低下につながるものであった。

【0009】また、無線ネットワークにおいては、常に 希望の通信相手と通信が続けられるかどうかは、電波伝 搬上の問題から安定しているとは限らない。特に、通信 路間での環境の変化、送受信機器の移動などによりその 特性は変化する。

【0010】そのため、各通信機器は、希望する相手と 通信可能かどうかを、お互いに制御情報を交換すること で通信路遮断を認識する機能が必要となっている。

【0011】本出願人は、これを実現した通信制御装置 として、通信路を確立している通信機器問で、各機器が 保有する機器間の通信路状況をお互いに情報交換するこ とで各機器が通信可能機器を識別し特定するものを提案 した(特願平6-75757号)。

【0012】この通信制御装置では、ある機器との間の 通信路が遮断されたと各機器が判断した場合、該機器を 通信可能な機器グループから削除する処理を行い、その 処理後は、その機器へ情報は転送できないようにするも のであった。

【0013】また、各機器との間の通信路の遮断の判断 は、実際のデータの送受信にはよらず、通信可能な機器 を特定する手段間での制御情報の交換によるものであっ たため、実際にはある機器宛の通信が不可能であって も、その情報は通信可能な機器を特定する手段へ反映さ れず、信報の送信が可能であり、不必要な再送が繰り返 されるという問題があった。

【0014】(2) 近年、ハードウェア技術の進展によ りノート型やサブノート型といった小型の計算機におい のような小型の計算機も計算機ネットワークに収容し て、種々の分散アプリケーションの実行に用いられるよ うになってきている。このノート型計算機の特徴の一つ に、デスクトップ型の計算機に比べて、可換性に優れて いるという点が上げられる。

【0015】このような携帯性に優れた装置に適したネ ットワークシステムとして本出願人は、先に各計算機は それ自身と通信可能な計算機を自律的に認識し、通信コ ネクションを設定することが可能であり、計算機が移動 しても面倒なネットワーク設定手続きが不要であるとい う通信制御方式を提案した(特願平6-75757 号)。

【0016】一方、携帯型の計算機では、電力消費をい かに小さくするかが課題であり、頻繁に電源をOFFす る必要がある。そのため、多くの機種ではレジューム機 能が備えられている。

【0017】「レジューム機能」とは、電源をOFFに した時の実行状態を記憶しておき、再び電源が入れられ た時にOFFにした時と同じ動作を再開できるように し、再起動を容易にするためのものである。

【0018】このレジューム機能は、計算機を単独で使 用している場合には問題が生じない。しかし、ネットワ ークに接続して通信を行っている時、一方の装置がレジ ューム状態になった場合には、他方の計算機からは通信 不能になったと認識され、通信コネクションが切断され てしまうという問題が生じる。

【0019】また、上記通信制御方式を用いている場合 にも、応答がなくなってしまうため、その装置が存在し なくなったと判断されてしまい、電源が再びONになっ 30 ても同一の状態から動作を再開することができない。

【0020】(3) また、このような計算機ネットワー クで接続された計算機を用いて実行されるアプリケーシ ョンに、計算機を用いた共同作業支援システムがある。 【0021】共同作業支援システムにおいては、種々の データを装置間で共有する必要がある。上述のように一 度通信コネクションが切断されたり、一時的に中断した **場合には、その間にデータの更新がなされることによっ** て共有データの一貫性が失われる場合がある。

【0022】また、作業を一時的に中断した後に再び再 40 開した時には、参加しているメンバーが中断以前と一致 していないという可能性もある。再開時から新たに参加 しているメンバーがいる場合には、そのメンバーは当然 再開以前の共有データを保持していないため、この場合 にもメンバー間で保持する共有データに差が生じること になり、そのままでは会議の再開が正常に行えない。

[0023]

【発明が解決しようとする課題】

(1) で記載したように、1対1の信頼性のある通信を行 っている場合に、通信相手が受信状態にない異常な状態 ても十分な処理能力を有するようになってきており、こ 50 とみなすためには、一度送信を試み、一定時間のタイム

40

50

アウトまで待ち、その役数回の再選を行ってから制定するため、異常を検出するまでの時間がかかるものであった。また、同報通信の場合でも、通信相手が受信状態にない異常な状態とみなすためには、一度送信を試み、一定時間のタイムアウトまで待ち、その役数回の再送を行ってから判定するため、異常を検出するまでの時間がかかり、次パケットの送信までの時間間隔が増大し、スループットの低下につながるものであった。

【0024】また、再送によるタイムアウトなどで通信相手が受信状態にない異常な状態と検出した場合において、ユーザのデータパスとは別のパスで制御情報を交換することで通信可能機器情報を更新する通信可能な機器を特定する手段では、ユーザーデータ通信用の受信機故障などユーザデータパスのみが異常などの場合、通信可能な機器としては通信可能と識別されたままとなるため、実際には送信不可にもかかわらず無駄な再送が繰り返されることになる。

【0025】第1、2の発明は、上記問題点を除去し、早急な通信路の状態把握が可能となり、効率的な情報転送が行え、通信不可能機器に対する無駄な情報転送を回避することができ、トータルのスループットの向上につながることになる通信制御装置を提供する。

【0026】(2) で記載したように、特に携帯型の計算機などの情報処理装置を用いて通信を行う場合に、レジューム機能を用いるとレジュームしていない計算機は、レジューム状態であるにもかかわらず通信不能になったと判断して、通信コネクションが一方的に切断してしまうという問題がある。

【0027】第3~5の発明は、上記問題に鑑みてなされたものであり、レジュームによって一時的に実行を中 30 断する場合にも、迅源をONにした後の動作が問題なく再開できるようにするためのものである。

【0028】(3) で記載したように、共同作業支援システムにおいて、通信コネクションが切断されたり、アプリケーション自体の動作を中断する場合などには、矛盾なく保持しなければならないはずの共有データの一貫性が失われるという問題が発生する。

【0029】第6~9の発明は、上記問題に鑑みてなされたものであり、また、一時的に実行を中断した共同作業支扱システムにおける共有データについて、実行を再開した後に正しく一貫性が保たれるようにするためのものである。

[0030]

【課題を解決するための手段】第1の発明の通信制御装置は、無線を介して自機器と通信可能な他機器を特定すると共に、その特定した通信中の他機器について通信が不可能と判断した時に相手消滅信号を出力する通信相手特定手段と、制御信報に基づいて通信可能な他機器へ線通を介して確認信号を送信して、その他機器から受信確認信号を受信した後に通信を行う通信信報格納手段と、

前記通信相手特定手段から、通信中の機器に関する相手 消滅信号を入力すると、前記通信信頼格納手段の制御信 報を処理することにより、この通信が不可能な当該機器 との通信を回避させる通信制御手段とを有する。

【0031】第2の発明の通信制御装置は、自機器と通信可能な他機器を特定する通信相手特定手段と、制御情報に基づいて通信可能な他機器へ無線を介して確認信号を送信して、その他機器から受信確認信号を受信した後に通信を行うと共に、送信失敗の場合に通信不可信号を出力する通信情報格納手段と、この通信情報格納手段から、送信失敗による通信不可信号を受けると、該当する機器を、前記通信相手特定手段の特定した通信可能な機器から削除する通信制御手段とを有する。

【0033】第4の発明の通信制御装置は、レジューム機能を有する通信端末であって、自己の通信端末と他の通信端末とのネットワークの構成状態の情報であるマットワーク構成情報を収集するネットワーク構成情報を記憶しておくる。 手段と、ネットワーク構成情報を記憶しておくネットワーク構成情報を記憶しておくる。 一ク構成情報といびューム状態から復収集トワーク構成情報収集手段が新たに収収を時に前記ネットワーク構成情報収集手段が新たに収集である時に記憶手段の自己がレジューム状態になる時に記憶したネットワーク構成情報と一致した後に、前記ネットワーク構成情報に億手段が記憶しているネットワーク構成情報の更新を行うネットワーク構成情報手段とよりなるものである。

【0034】第5の発明の通信制御装置は、通信機能とレジューム機能を有し、自己がレジューム状態から復帰したことを検出するレジューム状態復帰検出手段と、このレジューム状態復帰検出手段がレジューム状態から復帰したことを通知するレジューム状態復帰通知手段と、自己がレジューム状態にある時に他の通信端末からレジューム状態から復帰したことを通知されるとレジューム状態から復帰するレジューム状態復帰手段とより

なるものである。

【0035】第6の発明の適信制御装置は、相互に適信 可能でかつ相互にデータを共有して通信を行うためにグ ループを構成する通信端末であって、通信可能な他の通 信端末を調査する調査手段と、グループを構成する他の 通信期末と通信中に、グループによる通信の中断を指示 する中断指示手段と、この中断指示手段によって中断指 示された場合に、グループに過去属していたユーザの識 別情報及びグループに現在属するユーザの識別情報より なるユーザ存在履歴情報を保存する記憶手段と、グルー 10 プの再開を指示する再開指示手段と、この再開指示手段 によって再開指示された場合に、前記ユーザ存在履歴情 報を前記記憶手段から読出す読出し手段と、この読出し 手段によって読出されたユーザ存在履歴情報と、前記調 査手段によって調査された通信可能な他の通信端末のユ ーザ識別情報との比較を行い、両方に属するユーザ識別 情報を指定する比較指定手段と、この比較指定手段によ って指定されたユーザ識別情報によってグループを作成 して再開するグループ作成手段とよりなるものである。 【0036】第7の発明の通信制御装置は、相互に通信 20

【0036】第7の発明の通信制御装置は、相互に通信可能でかつ相互にデータを共有して通信を行うためにグループを構成する通信端末であって、グループを構成する通信中に、グループによる通信の中断を指示する中断指示手段と、この中断指示手段によって中断指示された場合に、共有データの中から一定の共有データを選択して保存する第1配億手段と、この第1記億手段に保存された共有データの識別子よりなる共有データ保存状況情報を保存する第2配億手段とよりなるものである。

【0037】第8の発明の通信制御装置は、複数の通信 端末間でグループを生成し、このグループ内で通信を行 うことによって共有作業を行う通信端末であって、前記 グループ内での共有データを更新する際に変更された内 容の差分を検出し、この差分内容にデータ差分識別子を 付与する差分管理手段と、編集中の共有データ及び前記 差分内容を管理するデータ管理手段と、前記グループ内 からの通信端末の離脱を検知する離脱検知手段と、この 離脱検知手段が検知した離脱時に、この離脱時の差分内 容に関するデータ差分識別子に離脱した通信端末のユー ザ識別子を付与し記憶する差分情報記憶手段と、前記離 40 脱した通信端末が前記グループ内への再参加時に、この 再参加した通信端末からの最新データ情報獲得要求を受 信する情報獲得要求受信手段と、この情報獲得要求受信 手段が最新データ情報獲得要求を受信すると、前記差分 情報記憶手段に記憶している前配再参加した通信端末の ユーザ識別子に該当するデータ差分識別子を使用して前 記データ管理手段からこの離脱時の差分内容を引出す差 分内容引出し手段と、この差分内容引出し手段が引出し た差分内容と、前記データ管理手段の再参加時に編集中 の共有データとから再参加時差分衍報を計算する差分職 50

別手段と、前記再参加した適信端末へ前記差分識別手段 が計算した再参加時差分積報を選倡する選信手段とより なる。

【0038】第9の発明の通信制御装置は、複数の通信 端末間でグループを生成し、このグループ内で通信を行 うことによって共有作業を行う通信端末であって、前記 グループ内で編集中の共有データを管理するデータ管理 手段と、前記グループ内からの通信端末の離脱を検知す る離脱検知手段と、この離脱検知手段が検知した離脱時 に編集中の共有データと前記離脱した通信端末のユーザ 識別子を保存する履歴情報管理手段と、前記離脱した通 信端末が前記グループ内への再参加時に、この再参加し た通信端末からの最新データ情報獲得要求を受信する情 報獲得要求受信手段と、この情報獲得要求受信手段が最 新データ情報獲得要求を受信すると、前記離脱時に保持 していた前記履歴情報管理手段の共有データと、前記デ ータ管理手段の再参加時に編集中の共有データとの再参 加時差分情報を計算する差分識別手段と、前記再参加し た通信端末へ前記差分識別手段が計算した再参加時差分 情報を送信する送信手段とよりなるものである。

[0039]

【作 用】第1の発明の通信制御装置について説明する。

【0040】無線通信手段は、他機器と無線で通信、または、同報通信する。

【0041】通信相手特定手段は、この無線通信手段を介して自機器と通信可能な他機器を特定する。また、その特定した現在通信中の他機器と通信が不可能と一定条件下で判断した時に相手消滅信号を出力する。この通信が不可能と判断するのは、無線通信手段を介して情報を入手する。

【0042】通信情報格納手段は、制御情報に基づいて通信可能な他機器へ前記無線通信手段を介して確認信号を送信して、その他機器から受信確認信号を受信した後に通信を行う。

【0043】通信制御手段は、前記通信相手特定手段から、前記現在通信中の機器に関する相手消滅信号が入力すると、前記通信情報格納手段の制御情報を処理することにより、この通信が不可能な前記機器との通信を回避させる。

【0044】第2の発明の通信制御装置について説明する。

【0045】無線通信手段は、他機器と無線で通信、または、同報通信する。

【0046】通信相手特定手段は、自機器と通信可能な 他機器を特定する。

【0047】通信情報格納手段は、制御情報に基づいて通信可能な他機器へ前記無線通信手段を介して確認信号を送信して、その他機器から受信確認信号を受信した後に通信を行うと共に、送信失敗の場合に通信不可信号を

出力する。

【0048】適信制御手段は、この適信情報格納手段か ら、送信失敗による適信不可信号を受けると、該当する 機器を、前記通信相手特定手段の特定した通信可能な機 器から削除する。これにより、通信不可能機器に対する 無駄な情報転送を回避することができ、トータルのスル ープットの向上につながることになる。

【0049】第3の発明の通信制御装置について説明す

【0050】レジューム状態検出手段は、自己がレジュ 10 ーム状態になること、及び、レジューム状態から復帰し たことを検出する。

【0051】レジューム状態通知手段は、このレジュー ム状態検出手段がレジューム状態になることを検出する と、少なくとも通信を行っている他の通信端末に対して 自己がレジューム状態になることを通知する。

【0052】レジューム状態復帰通知手段は、前記レジ ューム状態検出手段がレジューム状態から復帰したこと を検出すると、この復帰したことを通知する。

【0053】通信中断手段は、他の通信端末からレジュ 20 ーム状態になったことを通知されると、該通信端末と行 っている通信を中断する。

【0054】通信再開手段は、他の通信端末からレジュ ーム状態から復帰したことを通知されると、この中断し ていた他の通信端末との通信を再開する。

【0055】第3の発明においては、レジューム状態の 開始と動作の再開を周囲の通信端末に通知し、通知され た通信端末では、レジューム中の装置との通信を動作が 再開されるまでそのまま中断することにより、レジュー ム状態になった装置を通信不能になったと判断して通信 30 コネクションを切断したりすることがなくなる。

【0056】第4の発明の通信制御装置について説明す

【0057】ネットワーク構成情報収集手段は、自己の 通信端末と他の通信端末とのネットワークの構成状態の 情報であるネットワーク構成情報を収集する。

【0058】ネットワーク構成情報記憶手段は、ネット ワーク構成情報を記憶しておく。

【0059】ネットワーク構成情報手段は、レジューム 状態から復帰した時に前記ネットワーク構成情報収集手 40 段が新たに収集したネットワーク構成情報が、前記ネッ トワーク構成情報記憶手段の自己がレジューム状態にな る時に記憶したネットワーク構成情報と一致した後に、 前記ネットワーク構成情報記憶手段が記憶しているネッ トワーク構成情報の更新を行う。

【0060】第4の発明においては、通信端末が収集し ているネットワーク構成債報をレジューム状態から復帰 して再び同じネットワーク構成になるまで更新しないよ うにすることによって、先にレジューム状態から復帰し た端末が未だレジューム状態である端末が通信不能にな 50 ったと認識してしまうことを避けることが可能になる。 【0061】第5の発明の適信制御装置について説明す

1.2

【0062】レジューム状態復帰検出手段は、自己がレ ジューム状態から復帰したことを検出する。

【0063】レジューム状態復帰通知手段は、このレジ ューム状態復帰検出手段がレジューム状態から復帰した ことを検出すると他の通信端末にレジューム状態から復 帰したことを通知する。

【0064】レジューム状態復帰手段は、自己がレジュ ーム状態にある時に他の通信端末からレジューム状態か ら復帰したことを通知されるとレジューム状態から復帰 する.

【0065】第5の発明においては、レジューム状態か ら復帰した時に、他の通信端末もレジューム状態から復 帰させることが可能となるため、レジューム状態からの 復帰時に通信ができないということが起こらない。

【0066】第6の発明の通信制御装置について説明す

【0067】調査手段は、通信可能な他の通信端末を調 査する。

【0068】中断指示手段は、グループを構成して他の 通信端末と通信中に、グループによる通信の中断を指示 する。

【0069】 記憶手段は、この中断指示手段によって中 断指示された場合に、グループに過去风していたユーザ の識別情報及びグループに現在属するユーザの識別情報 よりなるユーザ存在履歴情報を保存する。

【0070】 再開指示手段は、グループの再開を指示す

【0071】 読出し手段は、この再開指示手段によって 再開指示された場合に、前記ユーザ存在履歴情報をを前 記記億手段から読出す。

【0072】比較指定手段は、この銃出し手段によって **読出されたユーザ存在履歴情報と、前記調査手段によっ** て調査された通信可能な他の通信端末のユーザ識別情報 との比較を行い、両方に属するユーザ識別情報を指定す

【0073】グループ作成手段は、この比較指定手段に よって指定されたユーザ識別情報によってグループを作 成して再開する。

【0074】第7の発明の通信制御装置について説明す る。

【0075】中断指示手段は、グループを構成して他の 通信端末と通信中に、グループによる適信の中断を指示 する。

【0076】第1記億手段は、この中断指示手段によっ て中断指示された場合に、共有データの中から一定の共 有データを選択して保存する。

【0077】第2記憶手段は、この第1記憶手段に保存

された共有データの貸別子及び削除された共有データの 貸別子よりなる共有データ保存状況情報を保存する。

【0078】第8の発明の通信制御装置について説明する。

【0079】差分管理手段は、前記グループ内での共有 データを更新する際に変更された内容の差分を検出し、 この差分内容にデータ差分識別子を付与する。

【0080】データ管理手段は、現在編集中の共有データ及び前記差分内容を管理する。

【0081】離脱検知手段は、前記グループ内からの通 10 信機末の離脱を検知する。

【0082】差分情報記憶手段は、この離脱検知手段が 検知した離脱時に、この離脱時の差分内容に関するデー 夕差分設別子に離脱した適信端末のユーザ識別子を付与 し記憶する。

[0083] 情報獲得要求受信手段は、前記離脱した通信端末が前記グループ内への再参加時に、この再参加した通信端末からの最新データ情報獲得要求を受信する。

【0084】差分内容引出し手段は、この情報獲得要求 受信手段が最新データ情報獲得要求を受信すると、前記 20 差分情報記憶手段に記憶している前記再参加した通信端 末のユーザ識別子に該当するデータ差分識別子を使用し て前記データ管理手段からこの離脱時の差分内容を引出 す。

【0085】差分識別手段は、この差分内容引出し手段が引出した差分内容は、前記データ管理手段の再参加時に編集中の共有データとから再参加時差分情報を計算する。

【0086】送倡手段は、前記再参加した通信端末へ前記差分識別手段が計算した再参加時差分情報のみを送信する。

【0087】第8の発明においては、編集によって生じる共有データの差分を管理することにより、ユーザの再参加時には現在の共有データと離脱時の共有データとの差分を求めることが可能になる。このようにして得られる差分のみを送信することによって、ユーザ間の共有データを同一にするために、共有データ全体を送信する場合に比べて少ないデータを送信すればよいという効果を実現することが可能である。

【0088】第9の発明の通信制御装置について説明す 40 ス

【0089】データ管理手段は、前記グループ内で現在 編集中の共有データを管理する。

【0090】 離脱検知手段は、前記グループ内からの通信端末の離脱を検知する。

【0091】履歴情報管理手段は、この離脱検知手段が 検知した離脱時に編集中の共有データと前記離脱した通 信韓末のユーザ酸別子を保存する。

【0092】情報獲得要求受信手段は、前記程脱した通信端末が前記グループ内への再参加時に、この再参加し

た適信地末からの食新データ情報獲得要求を受信する。 【0093】差分識別手段は、この情報獲得要求受信手段が最新データ情報獲得要求を受信すると、前記離脱時に保持していた前記履歴情報管理手段の共有データと、

14

前記データ管理手段の再参加時に編集中の共有データと の再参加時党分情報を計算する。

【0094】送信手段は、前記再参加した通信端末へ前 記差分職別手段が計算した再参加時差分情報のみを送信 する。

【0095】第9の発明においては、ユーザが会議から 離脱した時点における共有データを保持し、差分識別手 段によってユーザの再参加時にはそのユーザが離脱した 時点における共有データと現在の共有データの差分を計 算することで必要な差分を求めることが可能となる。こ のようにして得られる差分のみを送信することによっ て、ユーザ間の共有データを同一にするために、共有デ ータ全体を送信する場合に比べて少ないデータを送信す ればよいという効果を実現することが可能である。

[0096]

0 【実施例】

〈第1,2の発明〉まず、本発明の実施例の概要を図1に基づいて説明する。

【0097】通信相手特定部1は、自機器と直接通信可能な機器を特定することを、機器間で相互に各機器の所有する通信路の状態を反映した情報を交換することによって行う。

[0098] 通信情報制御部2は、その情報に基づいて、実際にユーザの転送している情報に対し、該通信相手が通信不可能と判断された場合には、通信相手特定部1から通信相手消滅信号を受けて、該通信相手との通信を中止し、必要な制御情報をクリアする。

【0099】通信情報格納部3は、通信情報制御部2による制御に基いて、転送情報を通信相手へ送出する。

【0100】無線通信処理部4は、各機器の通信相手特定部1の間で交換する制御情報及びユーザからの転送情報を無線通信可能な信号へ変換する。

【0101】また、通信情報制御部2は、ユーザ情報が通信相手の異常などで通信不可となった場合には、自制御部内の転送制御情報をクリアにすると共に、通信相手特定部1に対して該機器を通信可能機器のグループから削除する指示を送る。

【0102】さらに、通信相手特定部1は、通信情報制御部2から通信可能機器のグループからある機器を削除する指示が到着した場合には、自特定部1に保持する情報と比較することで削除する判断を行い、削除するならば、通信可能機器のグループの機器リストから該機器を削除する。

[0103] この場合、各機器の通信相手特定部1間で交換する制御情報とユーザからの転送情報は、無線通信処理部4へ入力され相手先へ送られるが、それらは同じ

無線通信用の周波数などの同一無線チャネル中に、時分 記で多重化されたり、パケットのヘッダに情報の種類を 示すフィールドを設けて識別したりする。また、別の周 波数など無線チャネルレベルで制御情報とユーザ転送情 報を分離してそれぞれ通信することもできる。

【0104】これにより、ユーザ情報の転送を制御する手段が、通信可能機器を識別する処理部からの情報を有効に利用することで、通信不可能な機器に対する信頼性のある通信のセッションを早急に寸断する。同報通信の場合も、通信相手消滅信号を受けることで敏速な通信のセッションの寸断や、該機器を同報先から削除することが可能となる。また、ユーザ情報の転送に失敗した場合に、その情報を通信可能機器を識別する処理部へ反映させることで、通信不可能機器に対する無駄な送信を回避することが可能となる。

【0105】 <u>実施例1</u>

本発明の第1の実施例を図面に基づいて説明する。

【0106】図2は、本実施例に係わる通信制御装置の 構成例を示すものである。

【0107】この通信制御装置は、通信相手限定部11 と、通信情報制御部12と、通信情報格納部13を備え ている。

【0108】通信相手特定部11は、自機器が、保有している通信可能な機器の情報を各機器と交換したり、各機器から得たそれぞれの機器の通信可能な機器の情報に基づいて通信可能な機器を選定する処理を行う。通信相手特定部11の内部の具体的な例としては、図3に示す機成となる。

【0109】図3の通信相手特定部11は、自装置情報管理部111と、収集情報管理部112と、通信相手限 30 定部113を備えている。

【0110】自装置情報管理部111は、自通信装置に基づく情報を処理、管理、格納、他通信装置へ配布する機能を持つ。

【0111】収集情報管理部112は、他の通信装置から受信したその装置に基づく情報及びその装置が収集した情報を処理、管理、格納、他通信装置へ配布する機能を持つ。

【0112】通信相手限定部113は、自装價情報管理部111、収集情報管理部112に格納された情報に基づき、自装價と通信可能な装置群を限定し、その情報を管理、格納、他通信装置へ配布する機能を持つ。

【0113】他の通信装置から、その装置の通信装置に基づく情報を受信した場合、自装置情報管理部111はその装置者名を受けて、それを装置者情報として管理格納し、収集情報管理部112は、自管理部が管理格納する収集情報を、受信した通信装置に基づく情報及びその装置が収集した情報により更新し、管理格納する。

【0114】収集情報管理部112の収集情報が更新される毎に通信相手限定部113は、自装置情報管理部1

11、収集情報管理部112それぞれに格納された装置者情報、収集情報に基づき、自適信装置と適信可能な適信装置を限定し、そのリストを装置限定情報として格納し、及び、他の適信装置へ配布する。

16

【0115】信報の更新が発生した均合には、その内容に基づきユーザや、通信信報制御部12へ通知する。

【0116】図4には、各部で管理格納する情報テーブルの一例を示す。

【0117】装置者情報管理テーブルには、その装置の 10 通信装置に基づく情報、及びその装置が収集した情報を 発信した通信装置の物理識別子及び伝送誤り率などその 装置の受信属性情報を格納する例を示している。

【0118】収集情報管理テーブルには、その装置の通信装置に基づく情報、及びその装置が収集した情報から、発信者の物理識別子単位で、その装置が通信可能な装置リストなどそれぞれが所有する情報を格納する例を示している。

【0119】装置限定情報管理テーブルには、通信相手限定部113によって限定された装置群リスト、及びそ20 の各装置と通信をするための属性情報を格納する例を示している。

【0120】ユーザは情報を転送する場合には、例えば、装置者情報管理テーブルに記載されている相手への送信、グループへ同報する場合には装置限定情報管理テーブルに記載されている相手への送信をするようにする。

【0121】通信情報制御部12は、ユーザが発信する 転送情報を確実に通信相手先へ転送するために信頼性の ある通信処理を行う。

【0122】具体的には、通信相手との間で情報の送受確認、通信情報格納部13に格納する待ち情報の格納場所の管理を行う。また、通信相手特定部11から現在通信している相手の消滅信号を受けると、通信情報制御部12や通信情報格納部13に格納されている該機器に対する情報をクリアする。

【0123】通信情報格納部13は、ユーザからの転送 情報を通信情報制御部12からの指示に従って格納、及 び通信ネットワークへ送出する機能を持つ。

【0124】ユーザが竹報を希望相手先へ通信する場合には、その相手または相手群と通信可能かどうかを通信相手特定部11から受ける。

【0125】通信可能ならその相手に対する識別子を受けて、それを転送情報に付加情報としてセットして通信情報制御部12、通信情報格納部13へ送出する。

【0126】ユーザ転送情報を受けた通信情報制御部1 2は、設別子の情報を受けて、その相手に対するコネクションの制御を行うべく通信情報格納部13へ制御信号を送出する。

【0127】具体的には、転送情報が即送出可能ならネットワークへ送出し、一時待機ならばそれの通信情報格

50

納部13中の格納均所を指示する。待機中の信頼も送出 可能になれば通信信頼制御部12の指示に従い、通信信 報格納部13からネットワークへ送出される。

【0128】ここで、適信相手特定部11は、自限定部内で交換、保有する情報を処理した結果、適信可能であった機器が不可能になったと判断した均合、その情報を通信相手消滅信号として通信情報制御部12へ転送する。

【0129】通信相手消滅信号を受けた通信情報制御部 12は、その相手に対する通信を行っていれば、その相 10 手に対するコネクションの制御情報及び、通信情報格納 部13に格納されている該コネクションの転送情報をク リアする処理を行う。

【0130】ユーザは、通信相手特定部11から現在情報を転送している相手の消滅の通知を受けることで、その相手への通信を中止することになる。そのため、通信相手特定部11から通信相手消滅信号を受けて通信情報制御部12や通信情報格納部13の該当情報をクリアするだけで、後にそのコネクションに対する情報の入力はなくなることになる。

【0131】図5に本通信制御方法の具体的な処理の流れを図示する。

【0132】機器A120において、通信相手特定部121は周辺の機器と情報を交換することで、通信可能な機器を特定する。図ではB、C、Dの機器と通信可能であると示している。そのため、機器A120は機器B130と通信可能であり、ユーザ情報はB宛に送信可能である(ステップ1)。

【0133】機器A120の通信相手特定部121が各機器との相互情報交換により、機器Bと通信が不可能になったと判断すると(ステップ2)、通信相手特定部121は通信情報制御部122へ機器Bと通信不可になった相手消滅信号を送出する(ステップ3)。

【0134】相手消滅信号を受けた通信情報制御部12 2は、機器Bに対するユーザデータの送信制御情報を更新、削除するため通信情報制御部122、通信情報格納部123の該当情報を更新、削除する(ステップ4)。

【0135】 実施例2

本発明の第2の実施例を図面に従って説明する。

【0136】図6は、本実施例の係わる通信制御装置の 40 構成例を示すものである。

【0137】本装置は、通信相手特定部21、通信情報 制御部22、通信情報格納部23、通信情報退避部24 を備えている。

【0138】通信相手特定部21は、自機器が、保有している通信可能な機器の情報を各機器と交換したり、各機器から得たそれぞれの機器の通信可能な機器の情報に基づいて通信可能な機器を選定する処理を行い、格納情報に変更が生じた場合には、通信情報制御部22へ通知する機能を持つ。

【0139】 遺信付穀制寅都22は、ユーザが発信する 転送付穀を確実に遺信相手先へ転送するために信頼性の ある遺信処理を行う。

【0140】具体的には、通信相手との間で情報の送受確認、通信情報格納部23に格納する待ち情報の格納場所の管理を行う。

【0141】また、通信相手特定部21から現在通信している相手の消滅信号を受けると、通信信報制御部22 や通信情報格納部23に格納されている該機器に対する情報を通信情報退避部24へ転送する機能と、通信相手特定部21から現在情報を退避している相手の生成信号を受けると、通信情報退避部24へ格納されている該当情報を通信情報制御部22や通信情報格納部23に転送する機能を持つ。

【0142】通信情報格納部23は、ユーザからの転送情報を通信情報制御部22からの指示に従って格納、及び通信ネットワークへ送出する機能を持つ。

【0143】ユーザが情報を希望相手先へ通信する場合には、その相手または相手群と通信可能かどうかを通信20 相手特定部21から受ける。通信可能ならその相手に対する識別子を受けて、それを転送情報に付加情報としてセットして通信情報制御部22、通信情報格納部23へ送出する。ユーザ転送情報を受けた通信情報制御部22は、識別子の情報を受けて、その相手に対するコネクションの制御を行うべく通信情報格納部23へ制御信号を送出する。

【0144】具体的には、転送情報が即送出可能ならネットワークへ送出し、一時待機ならばそれの通信情報格納部23中の格納場所を指示する。待機中の情報も送出可能になれば通信情報制御部22の指示に従い、通信情報格納部23からネットワークへ送出される。

【0145】通信相手特定部21は、自特定部内で交換、保有する情報を処理した結果、通信可能であった機器が不可能になったと判断した場合、その情報を通信相手消滅倡号として通信情報制御部22へ転送する。

【0146】通信相手消滅信号を受けた通信情報制御部22は、その相手に対する通信を行っていれば、その相手に対するコネクションの制御情報及び、通信情報格納部23に格納されている該コネクションの転送情報を通信情報退避部24へ転送する処理を行い、通信情報制御部22、通信情報格納部23中の該当情報を削除する。

【0147】ユーザは、通信相手特定部21から現在情報を転送している相手の消滅の通知を受けることで、その相手への通信を中止することになる。そのため、通信相手特定部21から通信相手消滅信号を受けて通信情報制御部22や通信情報格納部23の該当情報を退避するだけで、後にそのコネクションに対する情報の入力はなくなることになる。

【0148】 信報を退避した機器と再び通信が可能となった場合、通信相手特定部21は、該機器の生成信号を

30

通信情報制御部22へ転送する。

【0149】該機器の生成信号を受けた適信情報制御部22は、該機器の情報が適信情報退避部24に退避されているかの判断を行い、退避しているならば、通信情報退避部24から通信情報制御部22、通信情報格納部23へ該当情報を転送する。それにより一時的に通信不可能となった場合などでは不適になる直前の状態に復帰することが可能となり、ユーザから見れば通信路の一時寸断と同じ扱いになる。

【0150】図7に本通信制御方法の具体的な処理の流 10れを図示する。

【0151】機器A220において、通信相手特定部221は周辺の機器と情報を交換することで、通信可能な機器を特定する。図ではB、C、Dの機器と通信可能であると示している。そのため、機器A220は機器B230と通信可能であり、ユーザ情報はB宛に送信可能である(ステップ1)。

【0152】機器A220の通信相手特定部221が各機器との相互情報交換により、機器Bと通信が不可能になったと判断すると(ステップ2)、通信相手特定部221は通信情報制御部222へ機器Bと通信不可になった相手消滅信号を送出する(ステップ3)。

[0153] 相手消滅信号を受けた通信情報制御部222は、機器Bに対するユーザデータの送信制御情報を退避するため通信情報制御部222、通信情報格納部223の該当情報を退避する指示を出す(ステップ4)。この時は、機器Bとの通信は不可能となる。

【0154】再び、機器A220の通信相手特定部22 1が各機器との相互情報交換により、機器Bと通信が可能になったと判断すると(ステップ5)、通信相手特定部221は通信情報制御部222へ機器Bと通信可になった相手生成信号を送出する(ステップ6)。

【0155】相手生成信号を受けた通信情報制御部22 2は、退避していた機器Bに対するユーザデータの送信 制御情報を復元するため通信情報制御部222、通信情 報格納部223へ、通信情報退避部224に退避された 該当情報を転送する指示を出す(ステップ7)。

【0156】機器Bの通信制御情報が復元されたことで、機器Aは、機器Bが消滅した時の状態に復帰することができる。つまり、機器Aのユーザから見れば、B宛 40のデータを送信している最中に機器Bが消滅した場合、短時間の一定時間内にその機器との通信が可能な状態に戻れば、一時的に通信路に障害が発生したのと同じようなふるまいをする。信頼性のある通信処理により到達情報を送信側でパッファリングしているため、それを再現するだけでよくスムーズな通信ができる。

【0157】 実施例3

本発明の第3の実施例を図面に従って説明する。

【0158】図8は、本実施例の係わる通信制御装置の 構成例を示すものである。 【0159】本装置は、通信相手特定部31、同報通信 情報制御部32、通信情報格納部33を備えている。

20

【0160】通信相手特定部31は、自機器が、保有している通信可能な機器の情報を各機器と交換したり、各機器から得たそれぞれの機器の通信可能な機器の情報に基づいて通信可能な機器を選定する処理を行い、格納情報に変更が生じた場合には、通信情報制御部32へ通知する機能を持つ。また、通信可能な機器を選定した結果、その機器群及び選定されたいくつかの機器部分群をグループとして同報通信情報制御部32の同報先リストに格納する。

【0161】同報通信情報制御部32は、ユーザが発信する転送情報を確実に通信相手先へ転送するために信頼性のある同報通信処理を行う。

【0162】具体的には、通信相手との間で情報の送受確認、通信情報格納部33に格納する待ち情報の格納場所の管理を行う。また、通信相手特定部31から現在通信している相手の消滅信号を受けると、該機器宛の送信は完了扱いにした後に、同報リストの機器群から該機器のエントリを削除する処理を行い通常の処理を続ける。

【0163】別な方法としては、消滅信号を受けた時点 で通信を終了扱いにし、同報通信情報制御部32、通信 情報格納部33中の該同報情報を更新、削除する。

【0164】通信情報格納部33は、ユーザからの同報 転送情報を通信情報制御部22からの指示に従って格 納、及び通信ネットワークへ送出する機能を持つ。

【0165】ユーザが情報を希望相手先へ通信する場合には、その相手または相手群と通信可能かどうかを通信相手特定部31から受ける。また、同報先は、ユーザから同報先の機器を複数指定することによりそれを同報リストに登録するか、図4の装置限定情報管理テーブルに配載されている機器群のような、通信相手特定部31で作成された機器情報に基いて構成された同報先をリストに登録することで決定される。

【0166】ユーザからの転送情報が同報の場合、それが通信可能ならその相手に対する同報識別子を同報通信情報制御部32から受けて、それを転送情報に付加情報としてセットして通信情報制御部32、通信情報格納部33へ送出する。

【0167】ユーザ転送情報を受けた同報通信情報制御部32は、同報識別子の情報を受けて、その相手に対するコネクションの制御を行うべく通信情報格納部33へ制御信号を送出する。

【0168】具体的には、転送情報が即送出可能ならネットワークへ送出し、一時待機ならばそれの通信情報格納部33中の格納場所を指示する。

【0169】待機中の債報も送出可能になれば同報通信 情報制御部32の指示に従い、通信債報格納部33から ネットワークへ送出される。

0 【0170】通信相手特定部31は、自特定部内で交

換、保有する情報を処理した結果、通信可能であった機 器が不可能になったと判断した均合、その情報を通信相 手消減信号として同報通信情報制御部32へ転送する。

【0171】通信相手消減信号を受けた同報通信情報制 復部32は、その相手に対する通信を行っていれば、ひとまずその相手に対しては送信成功扱いにして処理を進め、すべての同報先から前パケットに対する受信確認が 到着し、次の情報パケットを送信可能となった時に、該 機器に対する送信を中止すべく同報先から該機器のエントリを削除する。

【0172】または、同報通信情報制御部32、通信情報格納部33に格納されている対象の同報情報を削除する手法もある。

【0173】このため、ある機器の移動などでその機器への情報転送が不可能になった場合においても、送信側では該機器を削除した同報先で同報のコネクションを再設定する必要がなく、自動的に該機器宛が削除されるため、スムーズな同報通信が可能となる。

【0174】具体的な処理の流れに関しては、実施例1の場合と同様であり、機器消滅信号が発生した場合の処理が、該機器を同報メンバーから削除したり、該同報通信を中止すべく同報情報を削除する処理を行うようになる

【0175】 実施例4

本発明の第4の実施例を図面に従って説明する。

【0176】図9は、本実施例の係わる通信制御装置の 構成例を示すものである。本装置は通信相手特定部4 1、同報通信情報制御部42、通信情報格納部43、通 信情報退避部44を備えている。

【0177】通信相手特定部41は、自機器が、保有している通信可能な機器の情報を各機器と交換したり、各機器から得たそれぞれの機器の通信可能な機器の情報に基づいて通信可能な機器を選定する処理を行い、格納情報に変更が生じた場合には、同報通信情報制御部42へ通知する機能を持つ。また、通信可能な機器を選定した結果、その機器群及び選定されたいくつかの機器部分群をグループとして同報通信情報制御部42の同報先リストに格納する。

【0178】同報通信情報制御部42は、ユーザが発信 する転送情報を確実に通信相手先へ転送するために信頼 40 性のある同報通信処理を行う。

【0179】具体的には、通信相手との間で情報の送受確認、通信情報格納部43に格納する待ち情報の格納場所の管理を行う。

【0180】また、通信相手特定部41から現在通信している相手の消滅信号を受けると、同報先から該機器のエントリを削除する処理や、または該同報を中止する処理を行い、同報通信情報制御部42や通信情報格納部43に格納されている該機器に対する情報を通信情報退避部44へ転送する機能と、通信相手特定部41から現在50

信頼を退避している相手の生成信号を受けると、運信信報退避部44へ格納されている該当信報を同報通信信報 制御部42や適信信報格納部43に転送する機能を持つ。

【0181】通信情報格納部43は、ユーザからの同報 転送情報を同報通信情報制御部42からの指示に従って 格納、及び通信ネットワークへ送出する機能を持つ。

【0182】ユーザが情報を希望相手先へ通信する均合には、実施例3の均合における通信処理と基本的に同じ 10 である。

【0183】違うのは通信相手特定部41が、自特定部内で交換、保有する情報を処理した結果、通信可能であった機器が不可能になったと判断した場合である。

【0184】その場合、その情報を通信相手消滅信号として同報通信情報制御部42へ転送する。通信相手消滅信号を受けた同報通信情報制御部42は、その相手に対する通信を行っていれば、まずは、その相手に対する通信を行っていれば、まずは、その相手に対するコネクションの制御情報及び、通信情報を通信情報と通信情報を通信情報として、該機器を削除した相手先で同報を続ける場合には、実施例3と同様の対象機器が消滅した場合の同報のエントリを削除する処理を行う。該機器での同報通信しか考えられていない場合には、同報通信情報制御部42、通信情報格納部43中の該当情報を削除する。

【0185】削除した機器と再び通信が可能となった場合、通信相手特定部41は、該機器の生成信号を同報通信情報制御部42へ転送する。

【0186】該機器の生成信号を受けた同報通信情報制御部42は、該機器を含む同報転送のための情報が通信情報退避部44に退避されているかの判断を行い、退避しているならば、通信情報退避部44から同報通信情報制御部42、通信情報格納部43へ該当情報を転送する。

【0187】それにより一時的に通信不可能となった場合などでは不通になる直前の状態に復帰することが可能となり、ユーザから見れば通信路の一時寸断と同じ扱いになる。

【0188】 <u>実施例5</u>

0 本発明の第5の実施例を図面に従って説明する。

【0189】図10は、本実施例に係わる通信制御装置の構成例を示すものである。通信相手特定部51と、通信情報制御部52と、通信情報格納部53を備えている。

【0190】通信相手特定部51は、自機器が、保有している通信可能な機器の情報を各機器と交換したり、各機器から得たそれぞれの機器の通信可能な機器の情報に基づいて通信可能な機器を選定する処理を行う。また、通信情報制御部52から通信可能な設定がされている機器に対する通信不可手続きが行われた均合、該機器を通

信不可にする処理を行う。

【0191】通信情報制御部52は、ユーザが発信する 転送情報を確実に通信相手先へ転送するために信頼性の ある通信処理を行う。

【0192】具体的には、適信相手との間で情報の送受 確認、適信情報格納部53に格納する待ち情報の格納均 所の管理を行う。また、適信相手先の機器への情報転送 が失敗した場合、該機器への通信は不可能と判断し、通 信相手特定部51へ現在通信している相手を通信不可に する手続きを行う。

【0193】通信情報格納部53は、ユーザからの転送情報を通信情報制御部52からの指示に従って格納、及び通信ネットワークへ送出する機能を持つ。

【0194】ユーザが情報を希望相手先へ通信する均合には、その相手または相手群と通信可能かどうかを通信相手特定部51から受ける。

【0195】通信可能ならその相手に対する識別子を受けて、それを転送情報に付加情報としてセットして通信情報制御部52、通信情報格納部53へ送出する。

【0197】具体的には、転送情報が即送出可能ならネットワークへ送出し、一時待機ならばそれの通信情報格納部53中の格納場所を指示する。待機中の情報も送出可能になれば通信情報制御部52の指示に従い、通信情報格納部53からネットワークへ送出される。

【0198】ここで、ユーザ転送情報の送信処理を行った結果、相手からの受信確認が来ない場合のような受信側機器への通信が不可能になった場合、通信情報制御部52は、その相手に対するコネクションの制御情報及び、通信情報格納部53に格納されている該コネクションの転送情報をクリアする処理を行う。

【0199】そして、該機器と通信不可能になったことを示す情報を通信相手特定部51へ転送し、これを受けた通信相手特定部51は、該機器を通信不可にする処理を行う。その処理以後は通信相手特定部51内の決定で通信可能な状態であっても、一旦通信不可の設定を行う。再びその機器が通信可能になる状態になるまでは通 40 信不可になる。

【0200】 <u>実施例6</u>

本発明の第6の実施例を図面に従って説明する。

【0201】図11は、本実施例の係わる通信制御装置の構成例を示すものである。本装置は通信相手特定部61、同報通信情報制御部62、通信情報格納部63を備えている。

【0202】通信相手特定部61は、自機器が、保有している通信可能な機器の情報を各機器と交換したり、各機器から得たそれぞれの機器の通信可能な機器の情報に

基づいて通信可能な機器を選定する処理を行い、格恰信 報に変更が生じた場合には、同報通信情報制御部62へ 通知する機能を持つ。

【0203】また、通信可能な機器を選定した結果、その機器群及び選定された幾つかの機器部分群をグループとして同報通信情報制御部62の同報先リストに格納する。そして、同報通信情報制御部62から通信可能な設定がされている機器に対する通信不可手続きが行われた場合、該機器を通信不可にする処理を行う。

10 【0204】同報通信情報制御部62はユーザが発信する転送情報を確実に通信相手先へ転送するために信頼性のある同報通信処理を行う。

【0205】具体的には、通信相手との間で情報の送受確認、通信情報格納部63に格納する待ち情報の格納場所の管理を行う。

【0206】また、同報通信において、1または複数の相手先の機器への情報転送が失敗した場合、該機器への通信は不可能と判断し、通信相手特定部61へ該機器を通信不可にする手続きを行う。

20 【0207】そして、該機器宛の送信は完了扱いにした後に、同報リストの機器群から該機器のエントリを削除する処理を行い通常の処理を続ける。別な方法としては、消滅信号を受けた時点で通信を終了扱いにし、同報通信情報制御部62、通信情報格納部63中の該同報情報を更新、削除する。

【0208】通信情報格納部63は、ユーザからの同報 転送情報を通信情報制御部62からの指示に従って格 納、及び通信ネットワークへ送出する機能を持つ。

【0209】ユーザが情報を希望相手先へ通信する場合 30 には、その相手または相手群と通信可能かどうかを通信 相手特定部61から受ける。

【0210】また、同報先は、ユーザから同報先の機器を複数指定することによりそれを同報リストに登録するか、図4の装置限定情報管理テーブルに記載されている機器群のような、通信相手特定部61で作成された機器情報に基づいて構成された同報先をリストに登録することで決定される。

【0211】ユーザからの転送情報が同報の場合、それが通信可能ならその相手に対する同報機別子を同報通信情報制御部62から受けて、それを転送情報に付加情報としてセットして同報通信情報制御部62、通信情報格納部63へ送出する。

【0212】ユーザ転送情報を受けた同報通信情報制御部62は、同報設別子の情報を受けて、その相手に対するコネクションの制御を行うべく適信情報格納部63へ制御信号を送出する。

【0213】具体的には、転送情報が即送出可能ならネットワークへ送出し、一時待機ならばそれの通信情報格納部63中の格納均所を指示する。待機中の情報も送出50 可能になれば同報通信情報制御部62の指示に従い、通

信信額格納部63からネットワークへ選出される。

【0214】ここで、ある転送信報パケットに対する问報先からの受信確認が到着しない均合など、受信側機器または機器群への通信が不可能になった場合、同報通信情報制御部62は、ひとまずその相手に対しては送信成功扱いにして処理を進め、すべての同報先から前パケットに対する受信確認が到着し、次の情報パケットを送信可能となった時に、該機器に対する送信を中止すべく同報先から該機器のエントリを削除する。

【0215】または、同報を中止すべく、同報通信信報 10 制御部62、通信情報格納部63に格納されている対象 の同報情報を削除する手法もある。

【0216】そして、該機器または機器群と通信不可能になったことを示す情報を通信相手特定部61へ転送し、これを受けた通信相手特定部61は、該機器を通信不可にする処理及び同報機器群を選定するテーブル情報から該機器を削除する処理を行う。その処理以後は通信相手特定部61内の決定で通信可能な状態であっても、一旦通信不可の設定を行う。再びその機器が通信可能になる状態になるまでは通信不可になる。

【0217】 <第3~5の発明>

実施例1

図12は、本実施例における情報処理装置400の構成例である。この情報処理装置400は、任意の場所において持ち寄った複数の計算機の間で相互にデータを送受信する通信コネクションを設定して通信できる。

【0218】アプリケーション処理部401は、アプリケーションを実行する部分であり、通信制御部402は通信制御を行う部分である。

【0219】無線送受信部403は、通信制御部402 から発生される各種の制御情報とユーザ情報とを無線を 通じて送受信するための各種処理を行う部分である。

【0220】アプリケーション処理部401から通信制御部402へは、送信ユーザ情報が宛先ヘッダ生成部312に、またグループ設定命令とグループ指定情報がグループ設定部313に入力される。

【0221】一方、通信制御部402からアプリケーション処理部401へは、通信可能な装置の情報が通信可能装置情報記憶部315から入力されるとともに、宛先ペッダ設別部317からコネクション設別部318を介 40して受信コネクション情報が入力される。

【0222】装置識別情報発生部311からは、定期的に自己の装置識別信号が発生され、制御チャネル変調部321を介して多重化回路323に出力される。送信ユーザ情報はアプリケーション処理部401から宛先ヘッダ生成部312に入力される。

【0223】アプリケーション処理部401からは同時に、その信報を送信する通信コネクションを指定するコネクション指定信報がコネクション設定部319に入力される。

【0224】コネクション設定部319は、受入したコネクション指定信頼に基づいてコネクション識別信頼を 宛先ヘッダ生成部312に出力するとともに、グループ 指定信頼をグループ設定部313に出力する。

26

【0225】グループ設定部313は、受入したグループ指定情報に基づいて、そのグループに属する相手通信 装置の識別情報を宛先ヘッダ生成部312に出力する。

【0226】宛先ヘッダ生成部312は、送信ユーザ情報にコネクション識別情報と相手装置の識別情報を宛先ヘッダとして付与し、情報チャネル変調部322に出力する。情報を送信する情報チャネルと制御信号を送信する制御チャネルは、例えば、周波数分割等によりチャネル分離されており、情報チャネル変調部322及び制御チャネル変調部321は、各々のチャネルに応じた変調を行う。

[0227] 情報チャネル変調部322及び制御チャネル変調部321から出力された信号は、多重化回路323により多重されRF変調器324を介してアンテナ331から送信される。

20 【0228】一方、アンテナ331で受信された他局からの各種情報信号は、逓減部326でペースバンド帯域に変換された後、制御チャネル復調部328と情報チャネル復調部329に導かれ、各々、制御情報とユーザ情報が復調される。

[0229] 情報チャネル復調部329から出力されるユーザ情報信号は、宛先ヘッダ識別部317にてユーザ情報に付与されている宛先ヘッダが検索され、該受信情報が自局宛の情報か否かが識別される。自局宛の場合には受信したユーザ情報をアプリケーション処理部401に出力し、自局宛でない場合は廃棄する。

【0230】以上により、自局の装置識別番号の送信と、グループ設定がなされた装置間でのユーザ情報の送受信が行われる。

【0231】同図において、グループ設定は以下のようにしてなされる。

【0232】前述したように装置識別情報発生部311 から発生される装置識別信号は、定期的に無線送受信部 403を介してアンテナ331から送信されている。

【0233】一方、他の装置から送信されてきた装置識別情報は、無線送受信部403を介して制御チャネル復調部328に導かれる。

【0234】制御チャネル復調部328からは、所定の 復調を行って得られた装置識別情報が通信可能装置識別 部314に出力される。

【0235】通信可能装置識別部314は、受入した制御信報の中に装置識別情報があり、かつ、この信号がある一定時間内に繰り返し受信されると、この通信装置との通信が可能であると判別し、装置識別信報を比較回路316と通信可能装置記憶部315に出力する。

50 【0236】比較回路316は、通信可能装置識別部3

14から入力される信号と通信可能装置記憶部315に 記憶されている装置識別信頼とを比較し、その比較結果 に応じて制御信号を通信可能装置記憶部315に出力する。

【0237】比較結果が一致しているときは、通信可能 装置記憶部315の内容を書き換える必要はないので、 比較回路316から通信可能装置記憶部315へは制御 信号は送られない。一方、比較結果が不一致のときに は、通信可能装置記憶部315の内容を更新する。

【0238】このように、この情報処理装置が近くに来 10 て、互いに送信している無線電波が一定以上の電界強度で受信されるようになると、定期的に送信している装置 設別情報が受信され、通信可能装置記憶部315にその装置 設別情報が新たに書き加えられる。

【0239】通信可能装置記憶部315の内容は、アプリケーション処理部401とグループ設定部313にも導かれている。アプリケーション処理部401は、通信可能装置記憶部315から示される通信可能装置から通信を希望する一つまたは複数個の相手を選びだし、グループ設定部313に設定命令信号を出力する。

【0240】グループ設定部313は、この設定命令信号に従って、通信可能装置記憶部315から示される装置
設別情報と設定するグループとの対応表を作成し保持する。かくして、グループに属する情報処理装置間での
論理的通信リンクが設定される。

【0241】通信可能装置識別部314では、通信可能装置記憶部315に記憶されている情報処理装置の識別情報が定期的に送信されてくるか否かも観測し、所定時間の間に全く通信端末識別情報が受信されなくなると通信不可能と判断し、通信可能装置記憶部315から該装置を取り除く。通信不可能と判断された装置の装置識別情報はグループ設定部313にも送出され、必要ならばグループ設定部313が保持するグループと装置識別情報の対応表からも該装置の装置識別情報は削除される。

【0242】グループ設定がなされると次にコネクション設定が行われる。

【0243】アプリケーション処理部401は、グループ設定部313によって設定されたグループを選択しコネクション設定部319にコネクション設定命令信号を送出する。コネクション設定部319は、このコネクション設定命令に従ってグループ設別信報とコネクション 設別情報の対応表を作成し保持する。

【0244】アプリケーション処理部401がデータを送信するときは、前述したように、送信ユーザ情報を宛先ヘッダ生成部312に出力するとともに、その送信相手を示すグループを指定する信号をグループ設定部313に出力し、そのグループに属する通信端末にだけ同報的にユーザ情報が送られる。

【0245】さらに、情報処理装置400はレジューム 制御部404を有している。 【0246】レジューム制御部404は、信頼に建設的400の追溯のONとOFFを監視し、電源がOFFにされたことを検出するとアプリケーション処理部401及び通信制御部402の状態情報、アプリケーション処理部401では実行中のプログラムやそのレジスタの内容、通信制御402では通信可能装置記憶部315に記憶されている通信可能装置のリストやグループ設定部313に記憶されているグループに関する情報やコネクション設定部319に記憶されている設定済みのコネクションに関する情報を2次記憶装置405に退避した後に、アプリケーション処理部401、通信制御部402の電源をOFFにし、動作を停止させる。

【0247】レジューム制御部404は、電源がONにされたことを検出すると、2次記憶装置405に退避しておいた状態情報を再び読みだして、ユーザ情報部401、通信制御部402にロードして、動作を再開させる。ただし、図中では、通信制御部402内から状態情報を読み出し、あるいはロードするために用いる制御線は、図が煩雑になるため省略されている。

20 【0248】本実施例においては、レジューム制御部404は、電源がOFFになることを検出すると、通信可能装置記憶部315に記憶されている情報処理装置に対して自身がレジューム状態になることを通知するためにレジュームメッセージを送信した後、2次記憶装置405にレジューム状態から復帰するために必要な情報を退避して電源をOFFにする。このとき、レジュームメッセージは単純にネットワークに対してブロードキャストするだけでも良い。または、自身と同じグループに属している情報処理装置に対してだけ選択的に送信すること30もできる。

【0249】一方、レジュームメッセージを受信した場合には、レジュームメッセージを送信した装置が属するグループ及びそのグループに対して設定されている通信コネクションを、それぞれグループ設定部313とコネクション設定部319から検索してレジューム中であることを登録する。

【0250】そのために、グループ設定部313では、図13に示すようにグループ識別子とそのグループに属する情報処理装置のリスト及びレジューム中である場合に1にセットされるフラグからなるテーブルを保持する。

【0251】図13に示した例では、装置7がレジューム中であるために、グループ1とグループ10にレジューム中であることを示すフラグがセットされている。レジューム中であることを示すフラグが1にセットされている場合には、通信可能装置識別部314からその装置が通信不能になったことを通知された場合にもグループの構成を変更しない。

【0252】通信コネクション設定部319においても 同様に、コネクションの設別子と、そのコネクションが

ジューム状態からの復帰動作を終了する。

設定されているグループがレジューム中である場合にセットされるフラグからなるテーブルを保持する。

【0253】アプリケーション処理部401からユーザ 情報を送信する時には、コネクション設定部ではそのコネクションの設定されたグループがレジューム中であるか否かを調べ、レジューム中である均合にはユーザ情報の送信を行わない。また、レジューム中である間は、このコネクションに関してはタイムアウトを検出しても切断などの処理を行わない。

【0254】次に、レジューム状態であった情報処理装 10 置400が再び電源がONになってレジューム状態から 復帰した均合の処理について述べる。

【0255】レジューム制御部404は、レジューム状態から復帰したことを検出すると、他の情報処理装置にレジューム復帰メッセージを送信する。

【0256】レジューム復帰メッセージを受信した情報処理装置は、グループ設定部313、及び、コネクション設定部319においてレジューム中となっていたフラグを0にクリアし、アプリケーション処理部401からのユーザ情報の送信を再開する。

【0257】以上の手順を図14に示す。

【0258】図14は、情報処理装置A、B、Cの間で通信を行っており、その途中で情報処理装置Bがレジューム状態になり、その後レジューム状態から復帰した場合である。

【0259】このように、レジュームの開始時と終了時に他の情報処理装置に通知し、通信コネクションを中断しておくことによって、レジューム状態から復帰した際にもレジューム状態になる以前の状態と継続して通信を行うことが可能になる。

【0260】 <u>実施例2</u>

第2の実施例について述べる。

【0261】図15は、本実施例の通信可能端末記憶部 315における通信可能装置のリストの更新に関する手 頃を示したフローチャートである。

【0262】レジューム制御部404は、レジューム状態から復帰したことを検出すると通信可能装置記憶部3 15にレジューム状態から復帰したことを通知する。

【0263】通信可能装置配億部315では、レジューム状態から復帰したことを通知されると復帰動作中であ 40ることを示すフラグをセットする。

【0264】 フラグがセットされていない時、通信可能 装置記憶部315は比較回路316の比較結果が不一致 であるならば、保持している通信可能装置のリストを通 信可能装置識別部314からの入力によって更新する。

【0265】 しかし、フラグがセットされている時には、通信可能装置記憶部315は比較回路316の比較結果が不一致であっても、通信可能装置識別部314の出力を無視する。フラグがセットされている時比較回路316の比較結果が一致すると、フラグをクリアし、レ 50

【0266】適信可能装置記憶部315がこのように動作することによって、レジューム状態からの復帰が完全に同時でなく、先にレジューム状態から復帰した情報処理装置において、未だレジューム状態のままである装置が適信不可能であると判定されて、その情報処理装置との間の適信コネクションが切断されてしまうということが回避される。その結果、レジューム状態からの復帰時刻が装置によって異なる均合においても、レジューム状態の前後において連続した通信を実現することが可能となる。

【0267】 実施例3

第3の実施例について述べる。

【0268】本実施例においては、レジューム制御部404が、レジューム状態になることを検出すると、アプリケーション処理部401の状態情報のみを2次記憶装置405に退避した後に電源供給を停止する。

【0269】通信制御部402と無線送受信部403に対しては電源を停止せず、レジューム状態中であっても 20 レジューム復帰メッセージを受信して必要な処理を行う ことが可能な受信待ち受け状態にある。

【0270】レジューム制御部404は、レジューム状態から復帰したことを検出すると、レジューム状態から復帰したことを他の情報処理装置に通知するためにレジューム復帰メッセージを送信する。

【0271】一方、レジューム制御部404はレジューム状態において受信したメッセージがレジューム復帰メッセージであると判断すると、ユーザ情報処理部に2次記憶装置405に退避しておいた状態情報をロードし、

30 実行を再開させる。

【0272】このようにすることで、総ての情報処理装置がレジューム状態から復帰するタイミングを同期させることができるようになるため、動作を再開した時に他の情報処理装置が未だレジューム状態にあるため通信ができないと判断して通信コネクションを切断してしまうといったことがおこらずに、レジューム状態の前後において連続した動作を行うことが可能となる。

【0273】 <第6, 7の発明>

実施例1

0 図16は、図12のアプリケーション処理部401の構成を説明する図である。

【0274】アプリケーション管理部452は、ユーザ酸別子とユーザの名前、所属等のユーザに関する情報、さらにユーザがグループ内に存在するかどうかを対応させ、図17に示すユーザ信報リストとして管理する。また、共有データ酸別子と記憶領域酸別子を対応させ、図18に示す共有データ管理リストとして管理する。 夏に、共有データ酸別子と外部記憶装置454に保存したファイル名を対応させた図19に示す共有データ保存状況データの管理を行う。

【0275】データ共有制御部456は、複数の装置で データの共有管理を行う。ここでは、共有データを一意 に識別するための識別子の作成、データの配送、データ の変更権利管理、データの変更指示の処理を行う。

【0276】ユーザ識別部458は、グループに属する ユーザに対して一意に識別するための識別子を作成す る。ユーザ識別子は、装置識別子と対応付け、図20に 示すユーザ装置対応リストとして管理する。

【0277】外部記憶装置454は、データの保存を行 う。表示部は共有データの表示、ユーザへのメッセージ 10 の表示を行う。

【0278】アプリケーション実行部460は、アプリ ケーション処理部450の処理を統括する。

【0279】通信制御部462は、グループ管理部46 4、ユーザ情報獲得部466を有する。

【0280】ユーザ情報獲得部466は、指定された装 置識別子を持つ装置のユーザ情報の獲得処理を実行す

【0281】アプリケーション処理部450には、表示 部468を有する。

【0282】このアプリケーション処理部450を使用 して、最初にデータ共有アプリケーションの中断方法を 説明する。

【0283】利用者がデータ共有中断を指示すると、ア プリケーション中断メッセージを、グループ内の全ての 装置に同報する。

【0284】次に、グループ内の全ての装置で、アプリ ケーション処理部450のユーザ情報リストの内容を外 部記憶装置454に保存する。

【0285】以上がアプリケーションの中断処理であ る。この処理をさらに図22のフローチャートを用いて 詳細に説明する。

【0286】 (ステップA1) アプリケーション中断メ ッセージを、グループ内の全ての装置に同報する。

【0287】 (ステップA2) アプリケーション処理部 450のユーザ情報リストの内容を外部記憶装置454 に保存する。

【0288】 (ステップA3) 共有データの数をmと し、共有データ処理カウンタをnとする。nの初期値を 1とする。共有データ数mを設定する。

【0289】 (ステップA4) n番目の共有データを保 存するかどうかユーザに確認する。保存する場合はステ ップA5を実行、そうでない場合はステップA6を実行

【0290】(ステップA5)ファイル名を指定して外 部記憶装置454に共有データを保存する。共有データ 保存状況データに共有データ識別子と指定したファイル 名を対応させ記憶させる。ステップA7を実行する。

【0291】 (ステップA6) 共有データ保存状況デー タに共有データ識別子と保存しない状態を示す符号、た 50 ープ内に通信コネクションは設定されている。

とえばNULLを対応させ記憶させる。ステップA7を

30

【0292】(ステップA7)共有データ処理カウンタ nを1つ増やし、共有データ数mと比較する。m≥nな らステップA4を実行する。そうでなければ終了する。

【0293】前記の過程を実行することにより、どの共 有データを保存しているかをデータ共有再開時に知るこ とが可能となる。

【0294】次に再開の方法を図23のフロチャートを 用いて説明する。

【0295】任意のユーザがアプリケーションの起動を 行い、再開を指定することにより、以下の処理を実行す

【0296】 (ステップB1) 再開させるデータ共有作 業に対応した、ユーザ情報リストデータを外部記憶装置 454から読み込む。ユーザ情報リスト内部のユーザ状 態を、不在にする。

【0297】 (ステップB2) 自分のユーザ情報と一致 する情報を検索し、対応するユーザ識別子を自ユーザ識 20 別子とする。また、対応する状態を存在とする。

【0298】 (ステップB3) ユーザ識別部より、通信 可能装置識別子リストを獲得する。装置数をmとする。 通信済みの装置数を n とし n = 1 とする。

【0299】 (ステップB4) 通信可能装置識別リスト のn番目の装置に、ユーザ情報送信命令を送信する。

【0300】 (ステップB5) 返送されたユーザ情報と ユーザ情報リスト内のユーザ情報とを比較する。一致し た場合はステップB6を、一致するものが無い場合はB 7を実行する。

【0301】(ステップB6)一致した情報に対応する ユーザ識別子をステップB4の装置識別子と対応させ、 ユーザ装置対応表に登録する。

【0302】また、ユーザ情報リストのユーザ状態を存 在に変更する。

【0303】 (ステップB7) 共有データ処理カウンタ nを1つ増やし、装置数mと比較する。m≧nならステ ップB4を実行する。

【0304】 (ステップB8) ユーザ情報リスト内を調 べ、存在しているユーザ識別子のリストを作成する。ユ 40 ーザ装置対応表を用いて装置識別子に変換し、グループ 管理部にグループ作成を要求する。

【0305】本実施例に示す各処理を実行することによ り、データ共有中断時と再開時にユーザが異なる場合で もアプリケーションを再開することが可能である。

【0306】 <u>実施例2</u>

第2の実施例のデータ共有再開処理を、図24のフロー チャートを用いて説明する。

【0307】図16のアプリケーション処理部450に おいて、データ共有アプリケーションは再開され、グル

【0308】(ステップC1)各鉄圏で共有データ保存 状況データを外部配信装圏 454より読み込む。共有データの数をmとし、共有データ処理カウンタをnとす る。nの初期値を1とする。

【0309】(ステップC2) n 番目の共有データの保存状況を関べる。共有データ識別子に、NULLが対応付けられている場合は、ステップC4を実行する。

【0310】 (ステップC3) 対応付けられたデータをファイル識別子として、外部記憶装置454ヘアクセスする。共有データが消去されている場合には、アクセス 10は失敗する。アクセスの結果が失敗の場合は、ステップ C5を実行する。

【0311】(ステップC4)共有データを装置に飲み込み、記憶領域識別子と、共有データ識別子を対応付け、アプリケーション処理部450が共有データ用管理リストに加える。ステップC6を実行する。

【0312】 (ステップC5) アプリケーション管理部452は、記憶領域識別子に特定の値、例えばNULLを与え、共有データ識別子と対応付け、共有データ用管理リストに加える。ステップC6を実行する。

【0313】(ステップC6)共有データ処理カウンタnを1つ増やし、共有データ数mと比較する。 $m \ge n$ ならステップC2を実行する。

【0314】(ステップC7) nを1に設定する。

【0315】 (ステップC8) アプリケーション管理部452が、共有データ用管理リストのn番目の対応を調べる。共有データ識別子にNULLが対応付けられている場合は、ステップC10を実行する。

【0316】 (ステップC 9) 共有データ処理カウンタ $n \approx 1$ つ増やし、共有データ数mと比較する。n > mの 30 場合は、処理を終了する。それ以外はステップC 8 を実行する。

【0317】 (ステップC10) データ所持ユーザを識別するためのリストを作成する(図21参照)。リストを作成するときにユーザ識別子の若い番号のユーザから加える。自分の識別子にデータ無しを示すフラグを対応付ける。

【0318】 (ステップC11) グループ内のユーザから特定の一人を選定する。選定方法は、前記データ所持リストを調べ、データ無しフラグが付けられていないユーザの中で、一番若い番号を有するユーザを選ぶ方法が考えられる。

【0319】ユーザ酸別部458からユーザに対応付けされた処理装置酸別子を得る。処理装置酸別子を用いて、データ送信要求メッセージと共有データ識別子とを選定された装置に送信する。

【0320】前記選定された装置が、データ転送要求メッセージを受信した場合は、アプリケーション管理部452を調べ、共有データ記憶領域設別子の値がNULLなら、データ転送不可能メッセージを、そうでなければ 50

データ伝送可能メッセージを選信制御都に返る。そして、指定された共有データの転送処理を実行する。

【0321】 (ステップC12) 前記選定された装置から、返事を調べる。データ転送メッセージの均合は、ステップC13を、データ転送不可能メッセージの均合は、ステップC14を実行する。

【0322】 (ステップC13) データ受信処理を行い、記憶領域識別子と、共有データ識別子を対応付け、アプリケーション処理部450が、共有データ用管理リストに加える。ステップC9を実行する。

【0323】 (ステップC14) データ所持ユーザリストのステップC11で選定されたユーザ識別子にデータ無しフラグを対応付ける。

【0324】 (ステップC15) 共有データ処理カウンタnを1 つ増やし、共有データ数mと比較する。 $m \ge n$ ならステップC11を実行する。

【0325】 (ステップC16) データがグループ内に存在しないことをユーザに通知する。ステップC9を実行する。

20 【0326】このような過程を実行することにより、データ共有再開時に、必要な共有データを外部記憶装置4 54に保存していない場合でもデータ共有再開が可能である。

【0327】グループ内の全員が共有データを保存していなかった場合は、次に述べる実施例により対処する。 【0328】実施例3

第3の実施例のデータ共有再開処理を、図25のフローチャートを用いて説明する。

[0329] 新規ユーザからのグループ参加要求は受理 0 され、グループに加えられた後に以下の処理の実行を行っ

【0330】 (ステップD1) 新規参加装置を除く、各装置で装置識別子を調べ、特定の1台を選定する。選定の方法は、装置識別子の1番若い装置を選ぶ方法が考えられる。

【0331】 (ステップD2) アプリケーション管理部452の共有データ管理リストを調べ、共有データ数をm、処理済みのデータ数をnとする。n=1に設定する

[0332] (ステップD3) アプリケーション管理部452が、共有データ用管理リストのn番目の対応を調べる。共有データ酸別子にNULしが対応付けられている場合は、ステップD5を実行する。

【0333】(ステップD4)共有データ処理カウンタnを1つ増やし、共有データ数mと比較する。 $n \ge m$ の場合は、処理を終了する。それ以外はステップD3を実行する。

【0334】 (ステップD5) ユーザ 意別部458から 新規ユーザに対応付けされた処理装置 意別子を得る。処 理装置 設別子を用いて、データ同報要求メッセージと共

有データ識別子とを選定された装置に送信する。

【0335】前記新規参加装置が、データ同報要求メッセージを受信した場合は、アプリケーション管理部452を調べ、共有データ記憶領域識別子の値がNULLなら、データ同報不可能メッセージを、そうでなければデータ同報可能メッセージを通信制御部に送る。そして、指定された共有データの同報処理を実行する。

【0336】 (ステップD6) 新規参加装置から、返事 を調べる。データ同報メッセージの場合は、ステップD 7を、データ同報不可能メッセージの場合は、ステップ 10 D8を実行する。

【0337】 (ステップD7) データ受信処理を行い、 記憶領域識別子と、共有データ識別子を対応付け、アプ リケーション処理部450が共有データ用管理リストに 加える。ステップD4を実行する。

[0338] (ステップD8) データがグループ内に存在しないことをユーザに通知する。ステップD4を実行する。

【0339】このような過程を実行することにより、データ共有再開時に、必要な共有データを外部記憶装置454に保存していない場合でもデータ共有再開が可能である。

【0340】 <第8,9の発明>

実施例1

本実施例を図面に従って説明する。

【0341】図26は、本実施例に係わる通信装置の構成例を示すものである。

【0342】通信装置510は、アンテナ511、無線送受信部520、通信制御部521、情報制御手段52 2、グループ管理部523及び差分制御手段524を備 30 まる。

【0343】通信装置510は、アンテナ511と無線送受信部520、通信制御部521により、他の通信装置と通信を行う。

【0344】情報制御手段522は、他の通信装置と共同作業を行うために必要な情報を、通信制御部521と送受信する。

【0345】グループ管理部523は、現在共同作業に 参加しているメンバーの管理を行う。

【0346】差分制御手段524は、ファイル管理部530、差分管理手段531、差分情報記憶部532、差分 設別手段533を備え、一度グループから 離脱したメンバーが再参加した場合、離脱時に保持していた共同ファイルと現在の共同ファイルの差分情報を送出する。

【0347】ファイル管理部530では、他のメンパーからのファイル更新情報に基づき共同ファイルの更新を行ったり、共同ファイルに書き込みを行った場合、ファイルの更新情報を信報制御部522を通じて他のメンバーに送信する。

【0348】 逆分管理手段531ではタイマーなどを持 50 えられる。

ち、図 2 7 のような手順で、定期的に更新された共同ファイルの差分を計算(ステップE 1) し、これにファイル差分識別子を付与し(ステップE 2)、差分情報記憶部 5 3 2 に図 3 7 のようなテーブルに記憶しておく(ステップE 3)。

36

【0349】グループから離脱する均合、図28のような手順で離脱するメンバーは差分情報記憶部532の最新ファイル差分識別子とメンバー識別子を含んだ離脱情報をグループ内のメンバーにブロードキャストする。もしくは、離脱情報を特定のメンバーに送信することも考えられる(ステップF1)。

【0350】離脱情報を受け取ったグループ内のメンバーは、図29のような手順で離脱情報に含まれているファイル差分識別子に対応する差分情報記憶部532のファイル差分識別子に離脱したメンバー識別子を付与し(ステップG1、G2)、そして、差分情報記憶部532に図38のようなテーブルに記憶しておく(ステップG3)。

[0351] 離脱したメンバーがグループに再参加した 場合、図30のステップH1のように最新ファイル情報 獲得要求を情報制御手段522よりグループ内のメンバーにプロードキャストする。もしくは、特定のメンバー に送信する。また、最新ファイル獲得要求を参加要求とともに送信することが考えられる。

【0352】最新ファイル情報獲得要求を受け取ったグループ内のメンバーは、図31のような手順で処理を実行する。差分情報記憶部532から再参加したメンバーのメンバー識別子を検索し(ステップI1)、メンバー識別子が存在すれば存在離脱時からの差分情報を獲得し、差分識別手段533で現在編集中の共同ファイルとの差分を計算する(ステップI2、13)。

【0353】差分識別手段533で計算された差分情報から最新ファイル情報を作成し(ステップ I4)、再参加したメンバーに送信する(ステップ I6)。最新ファイル情報に参加許可情報や現在のファイル差分識別子を含めて送信することも考えられる。また、この時、その他のグループ内のメンバーに再参加したメンバーに参加許可したことをブロードキャストで通知してもよい。この場合、他のメンバーが再参加したメンバーに参加許可を行った場合には、最新ファイル情報などの送信を停止することが考えられる(ステップ I5)。

【0354】この他に、差分情報比較手段を用いて、差分情報の情報量がある関値以下のときのみ最新ファイル情報を送信し、関値以上の場合全ファイルを最新ファイル情報として送信することや、共同ファイルを選信するか全ファイルを送信するかを決定するということが考えられる(ステップ I4)。この時、最新ファイル情報が差分情報であるか全ファイルであるかを設別する識別子を付与することも考した。

【0355】再参加したメンバーが最新ファイル信報を 受け取ると、図30のステップH3のように現在編集中 の最新ファイルに更新する。また、最新ファイル情報に ファイル差分識別子がある均合、差分情報記憶部532 のファイル差分識別子も同時に更新することが考えられ

【0356】最新ファイル情報が返ってこない均合は、 最新ファイル情報の再送もしくは共同ファイルの全情報 の取り寄せを行う。再送のタイミングはタイマーを持た せ、タイムアウトした場合に行う。

【0357】図32は、離脱情報を送信するフローチャ ートであり、グループから離脱要求があれば、差分情報 記僚部のファイル差分識別子を保存し(ステップ J

1)、現在編集中のファイルを保存する(ステップ」 2).

【0358】 <u>実施例2</u>

第2の実施例を次に説明する。

【0359】図26も、本実施例に係わる通信装置の構 成例を示すものであり、その構成は、第1の実施例と同 様である。

【0360】以下、異なる点について説明する。

【0361】離脱したメンバーがグループに再参加した 場合、図30のステップH1のように最新ファイル情報 獲得要求を情報制御手段522よりグループ内のメンバ ーにプロードキャストする。もしくは、特定のメンバー に送信する。また、最新ファイル獲得要求を参加要求と ともに送信することが考えられる。

【0362】最新ファイル情報獲得要求を受け取ったグ ループ内のメンバーは、差分情報記憶部532から再参 加したメンバーの離脱時からの差分情報を獲得し、差分 識別手段533で現在編集中の共同ファイルとの差分を 計算する。

【0363】 最新ファイル情報獲得要求を受け取ったグ ループ内のメンバーは、図33のような手順で処理を実 行する。差分情報記憶部532から再参加したメンバー のファイル差分識別子を検索し(ステップK1)、ファ イル差分識別子が存在すれば、差分識別手段533で現 在編集中の共同ファイルとの差分を計算し(ステップK 3)、差分情報とする(ステップK5)。ファイル差分 **改別子がなければ、現在編集中のファイルをコピーし** (ステップK4) 差分情報とする (ステップK5)。

【0364】差分情報から最新ファイル情報を作成し (ステップK6)、再参加したメンバーに送信する(ス テップK8)、最新ファイル情報に参加許可情報や現在 のファイル差分識別子を含めて送信することも考えられ る。また、この時、その他のグループ内のメンバーに再 ⇔加したメンバーに参加許可したことをプロードキャス トで通知してもよい。この場合、他のメンパーが再参加 したメンバーに参加許可を行った場合には、最新ファイ ル情報などの送信を停止することが考えられる(ステッ 50 職別子を付与し(ステップL2)、ファイル記憶部53

プK7)。

. 22 *

【0365】この他に、差分情報比較手段を用いて、差 分信報の情報量がある関値以下のときのみ最新ファイル **情報を送信し、関値以上の場合全ファイルを最新ファイ** ル情報として送信することや、共同ファイルの種類や大 きさによって差分情報を送信するか全ファイルを送信す るかを決定するということが考えられる(ステップK 6)。この時、最新ファイル情報が差分情報であるか全 ファイルであるかを識別する識別子を付与することも考 10 えられる。

【0366】再参加したメンバーが最新ファイル情報を 受け取ると、図29のステップH3のように現在編集中 の最新ファイルに更新する。また、最新ファイル情報に ファイル差分識別子がある場合、差分情報記憶部532 のファイル差分識別子も同時に更新することが考えられ

【0367】 最新ファイル情報が返ってこない場合は、 最新ファイル情報の再送もしくは共同ファイルの全情報 の取り寄せを行う。再送のタイミングはタイマーを持た 20 せ、タイムアウトした場合に行う。

【0368】実施例3

第3の実施例を次に説明する。

【0369】図34は、本実施例に係わる通信装置の構 成例を示すものである。

【0370】通信装置510は、アンテナ511、無線 送受信部520、通信制御部521、情報制御手段52 2、グループ管理部523及び差分制御手段524を備 える。

【0371】通信装置510は、アンテナ511と無線 送受信部520、通信制御部521により、他の通信装 置と通信を行う。

【0372】情報制御手段522は、他の通信装置と共 同作業を行うために必要な情報を、通信制御部521と 送受信する。

【0373】グループ管理部523は、現在共同作業に 参加しているメンバーの管理を行う。

【0374】ファイル管理部530では、他のメンバー からのファイル更新情報に基づき共同ファイルの更新を 行ったり、共同ファイルに書き込みを行った場合、ファ 40 イルの更新情報を情報制御部522を通じて他のメンバ ーに送信する。

【0375】グループから離脱する場合、図28のよう な手順で離脱するメンバーはメンバー識別子を含んだ離 脱樹報をグループ内のメンバーにブロードキャストす る。もしくは、離脱債報を特定のメンバーに送信するこ とも考えられる(ステップF1)。

【0376】 段脱情報を受け取ったグループ内のメンバ ーは、図35のような手順で現在編集中の共同ファイル をコピーし(ステップL1)、これに離脱したメンバー

4に記憶する(ステップL3)。この他にタイマーなどで定期的に共同ファイルのコピーを取り一時記憶部に共同ファイルを記憶し、離脱情報を受け取った時一時記憶部の共同ファイルに離脱したメンバーの識別子を付与してファイル記憶部534に記憶することが考えられる。

【0377】離脱したメンバーがグループに再参加した 均合、図30のステップH1のように最新ファイル情報 獲得要求を情報制御手段522よりグループ内のメンバ ーにプロードキャストする。もしくは、特定のメンバー に送信する。また、最新ファイル獲得要求を参加要求と 10 ともに送信することが考えられる。

【0378】 最新ファイル情報獲得要求を受け取ったグループ内のメンバーは、図36のような手順で処理を実行する。ファイル記憶部534から再参加したメンバーのメンバー酸別子を検索し(ステップM1)、メンバー 識別子が存在すれば存在離脱時からの差分情報を獲得し、差分識別手段533で現在編集中の共同ファイルとの差分を計算する(ステップM2、M3)。

【0379】差分識別手段533で計算された差分情報から最新ファイル情報を作成し(ステップM4)、再参加したメンバーに送信する(ステップM6)。最新ファイル情報に参加許可情報などを含めて送信することも考えられる。また、この時、その他のグループ内のメンバーに再参加したメンバーに参加許可したことをプロードキャストで通知してもよい。この場合、他のメンバーが再参加したメンバーに参加許可を行った場合には、最新ファイル情報などの送信を停止することが考えられる(ステップM5)。

【0380】この他に、差分情報比較手段を用いて、差分情報の情報量がある閾値以下のときのみ最新ファイル 30情報を送信し、閾値以上の場合全ファイルを最新ファイル情報として送信することや、共同ファイルの種類や大きさによって差分情報を送信するか全ファイルを送信するかを決定するということが考えられる(ステップM4)。この時、最新ファイル情報が差分情報であるか全ファイルであるかを識別する識別子を付与することも考えられる。

【0381】再参加したメンバーが最新ファイル情報を受け取ると、図30のステップH3のように現在編集中の最新ファイルに更新する。

【0382】最新ファイル情報が返ってこない場合は、 最新ファイル情報の再送もしくは共同ファイルの全情報 の取り寄せを行う。再送のタイミングはタイマーを持た せ、タイムアウトした場合に行う。

[0383]

【発明の効果】第1の発明の通信制御装置によれば、信頼性のあるユーザ情報における、通信不可能な機器に対するセッションを早急に寸断することが可能となり、早急な通信路の状態把握が可能となることで効率的な情報転送が行えることになる。

【0384】第2の発明の適信制御装置によれば、ユーザ情報の転送に失敗した場合に、その情報を適信可能機器を識別する処理部へ反映させることで、適信不可能機器に対する無駄な送信を回避することが可能となり、通信リソースの浪費を低減することが可能となり、トータルのパフォーマンスの向上につながる。

【0385】第3の発明においては、レジューム状態の開始と動作の再開を周囲の通信端末に通知し、通知された通信端末では、レジューム中の装置との通信を動作が再開されるまでそのまま中断することにより、レジューム状態になった装置を通信不能になったと判断して通信コネクションを切断したりすることがなくなる。

【0386】第4の発明においては、通信端末が収集しているネットワーク構成情報をレジューム状態から復帰して再び同じネットワーク構成になるまで更新しないようにすることによって、先にレジューム状態から復帰した端末が未だレジューム状態である端末が通信不能になったと認識してしまうことを避けることが可能になる。

【0387】第5の発明においては、レジューム状態から復帰した時に、他の通信端末もレジューム状態から復帰させることが可能となるため、レジューム状態からの復帰時に通信ができないということが起こらない。

【0388】第6の発明においては、データ共有中断時にデータ共有を行うグループに属した、あるいは、属するユーザ識別情報を保存し、データ共有再開時に通信可能装置を調べ、該当装置にユーザ情報要求を行い、このように得られたユーザ識別情報と、前記中断時に保存したユーザ識別情報を比較し、両方に属するユーザを指定してグループの作成を行うことにより、中断時と再開時の利用者が異なる場合でもデータ共有の再開が可能となる。

【0389】第7の発明においては、データ中断時に、 共有データを選択保存し、ファイル名を共有データ識別 子と対応付けて共有データ保存状況として保存し、デー タ再開時に共有データ保存状況を読みだし、前記ファイ ル名で共有データの読みだしを行い、保存されていない 場合は、共有データ識別子を添えて、グループ内の特定 の装置にデータ転送要求を送ることにより、共有データ を獲得することにより、再開時に全ての共有データを保 40 存していない場合でもデータの共有が可能となる。

[0390]第8の発明においては、編集によって生じる共有データの差分を管理することにより、ユーザの再参加時には現在の共有データと離脱時の共有データとの差分を求めることが可能になる。このようにして得られる差分のみを送信することによって、ユーザ間の共有データを同一にするために、共有データ全体を送信する場合に比べて少ないデータを送信すればよいという効果を実現することが可能となる。

【0391】第9の発明においては、ユーザが会議から 50 健脱した時点における共有データを保持し、差分識別手 段によってユーザの再参加時にはそのユーザが離脱した時点における共有データと現在の共有データの差分を計算することで必要な差分を求めることが可能となる。このようにして得られる差分のみを送信することによって、ユーザ間の共有データを同一にするために、共有データ全体を送信する場合に比べて少ないデータを送信すればよいという効果を実現することが可能となる。

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明の概念を示すプロック図である。

【図2】本発明の実施例1のブロック図である。

【図3】実施例1における通信相手限定部の構成例を示す図である。

【図4】実施例1における通信相手限定部の管理格納情報の格納構成例を示す図である。

【図 5】実施例 1 における具体的な処理の流れの例を示す図である。

【図 6】実施例 2 における情報の退避を行う場合の構成例を示す図である。

【図7】実施例2における具体的な処理の流れの例を示す図である。

【図8】実施例3における同報通信を行う場合の構成例 を示す図である。

【図9】実施例4における同報通信を行い、かつ、情報の退避を行う場合の構成例を示す図である。

【図10】実施例5における信頼性のある通信制御により通信相手特定情報を更新する場合の構成例を示す図である。

【図11】実施例6における信頼性のある同報通信制御により通信相手特定情報を更新する場合の構成例を示す図である。

【図12】情報処理装置の構成図である。

【図13】グループ設定部が有するグループ設定に関するテーブルである。

【図14】グループ設定部が有するグループ設定に関するテーブルである。

【図15】通信可能端末リストの更新手順に関する流れ図である。

【図16】アプリケーション処理部の構成例である。

【図17】ユーザ情報リスト構成例である。

【図18】共有データ管理リスト構成例である。

【図19】共有データ保存状況データ構成例である。

【図20】ユーザ装置対応表例である。

【図21】ユーザ所持ユーザ識別子リスト例である。

【図22】データ共有アプリケーション再開フローチャ

ートである。

【図23】データ中断処理フローチャートである。

【図24】データ共有再開方法フローチャートである。

【図25】データ共有再開処理フローチャートである。

【図26】通信装置の構成図である。

【図27】ファイル差分記憶方法のフローチャートである。

【図28】 顧脱情報を送信する方法のフローチャートである。

10 【図 2 9】 離脱情報受信時の処理方法のフローチャートである。

【図30】 グループ再参加時の最新ファイルへの更新方法のフローチャートである。

【図31】 最新ファイル情報の送信方法のフローチャートである。

【図32】離脱情報を送信する方法のフローチャートである。

【図33】 最新ファイル情報の送信方法のフローチャートである。

20 【図34】通信装置の構成図である。

【図35】離脱情報受信時の処理方法のフローチャートである。

【図36】 最新ファイル情報の送信方法のフローチャートである。

【図37】差分情報の格納テーブルである。

【図38】差分情報とメンバー識別子の格納テーブルである。

【符号の説明】

401 アプリケーション処理部

30 402 通信制御部

403 無線送受信部

404 レジューム制御部

5 1 0 情報処理装置本体

511 アンテナ

520 無線送受信部

521 通信制御部

522 情報制御手段

5 2 3 グループ管理部

524 差分制御手段

40 530 ファイル管理部

531 差分管理手段

5 3 2 差分情報記憶部

533 差分識別手段

534 ファイル記憶部

[图1]

無線通信処理部 通信情報格納部 通信相手特定部 通信情報制御部

ユーザ

【図4】

伝送情報

物理識別子	属性情報
100	Α
0 0 3	В
005	自分
007	А

装債者情報管理テーブル

物理識別子	収集情報			
切里似的于	物理歐別子	属性情報		
0 0 1	0 0 2 0 0 3 0 0 5	B A A		
003	0 0 I 0 0 5 0 0 7	A B A		
007	0 0 I 0 0 5	A B		

_	_	_					_	_	_	
ťŪ	#1	43	813	43	191	÷	_	٦.	n.	

物理識別子	属性情報	
001	A B	

装置限定開報管理テーブル

【図13】

通信可能相手情報

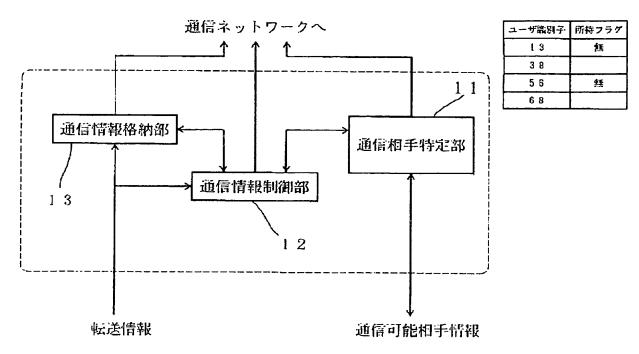
グループ識別子	フラグ	装置識別子
1	1	3, 7, 10
3	0	4 . 5 . 6 . 9
:	•••	÷
1 0	1	2, 7, 9

[図17]

ユーザ識別子	ユーザ情報	投頭
1 2		存在
3 8		不在
5 6		存在
6 8		存化

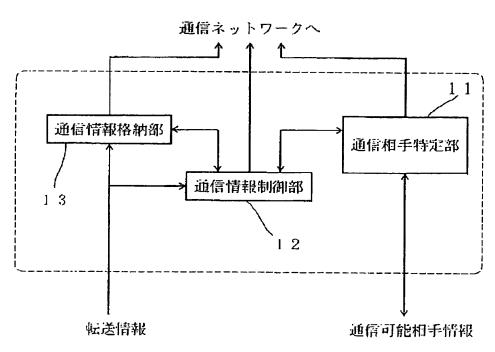
【図2】

【图21】



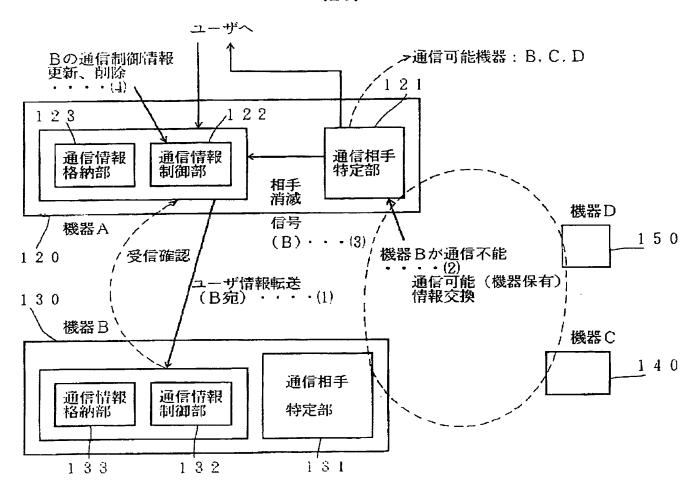
ユーザ

【図3】



ユーザ

【図5】



【図18】

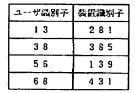
【図19】

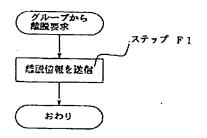
共有データ識別子	記憶領域識別子
1	
2	
3	NULL
4	

共有テータ識別子	ファイル名		
1	/usr/data/filel		
2	/usr/data/file2		
3	NULL		
4	/usr/data/file4		

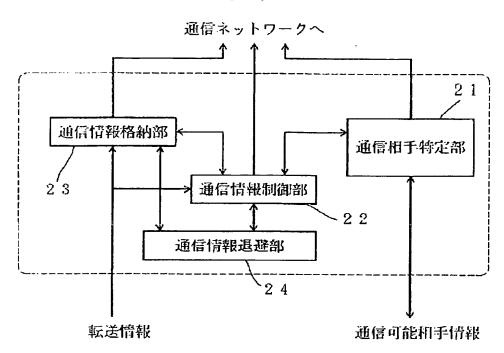
【図20】

【図28】



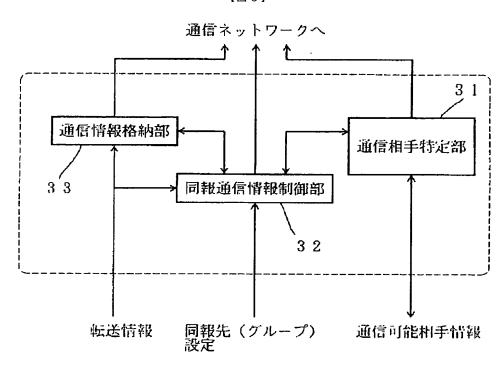


【図6】



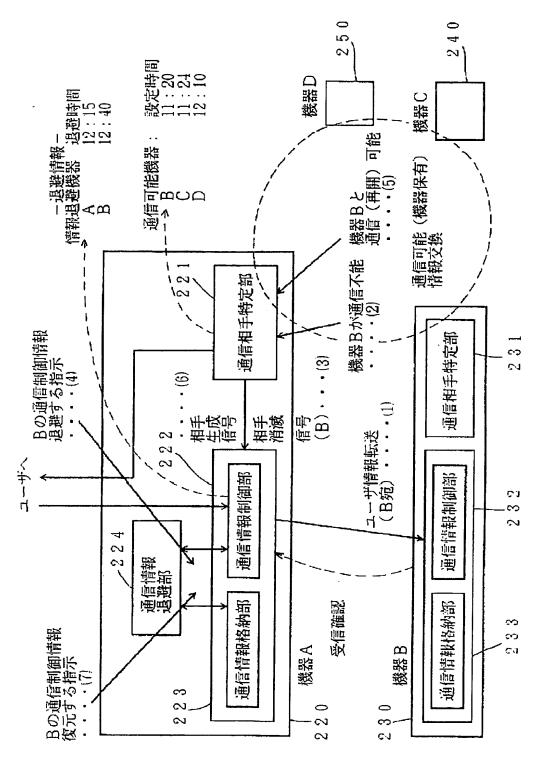
ユーザ

[図8]

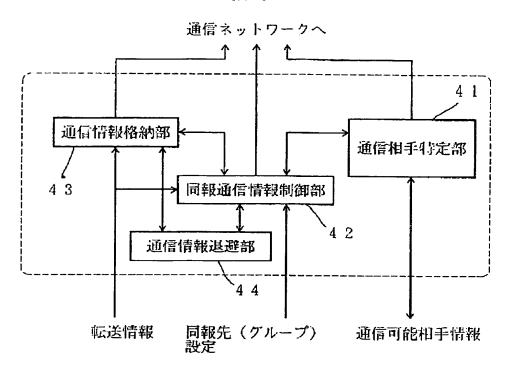


ユーザ

【図7】

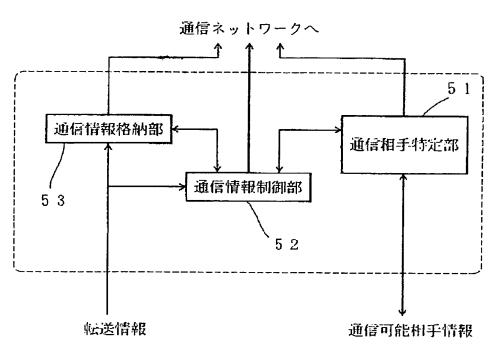


【図9】

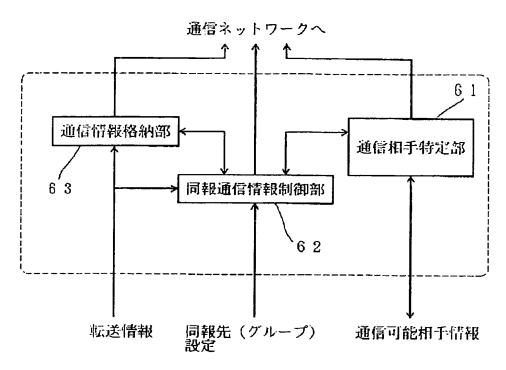


ユーザ

【図10】

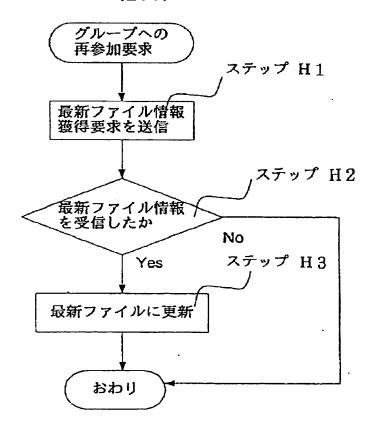


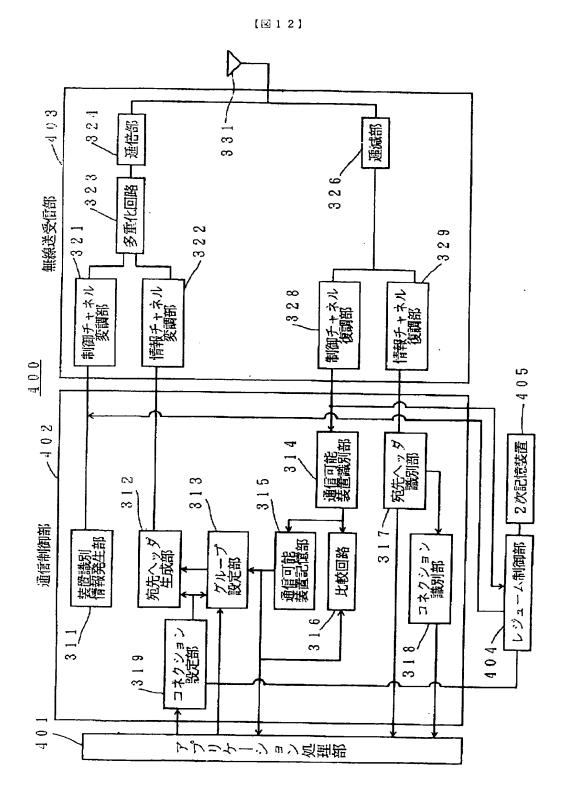
[图11]

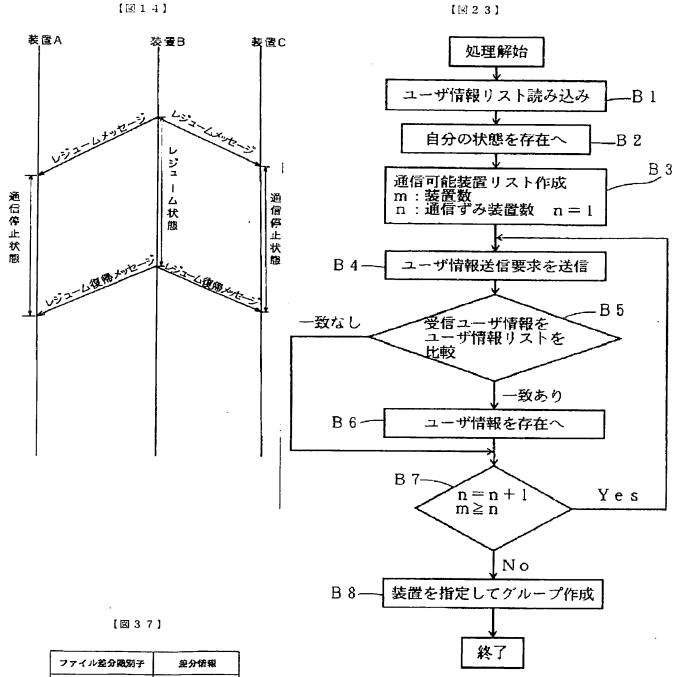


ユーザ

【図30】

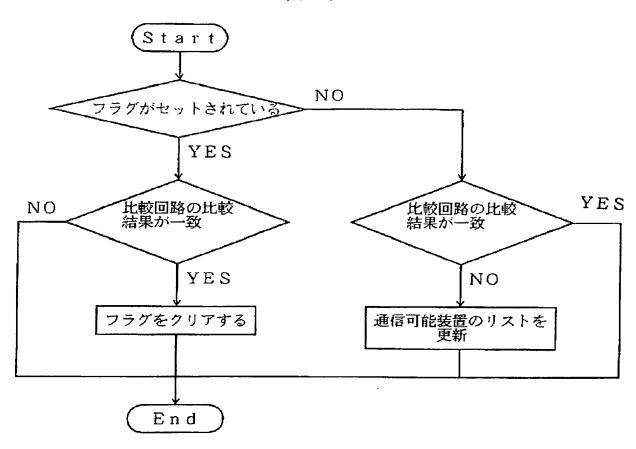




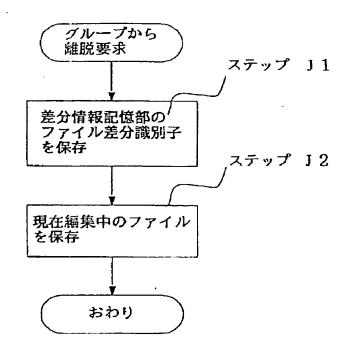


ファイル差分職別子	差分储報
1	AAA
2	AAB
3	· ABC
:	;
:	:

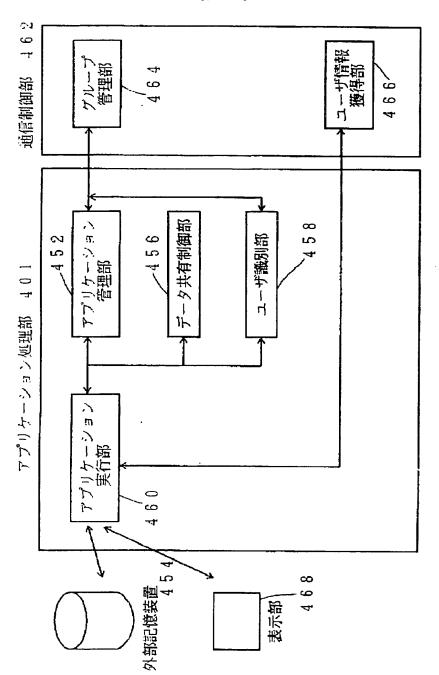
【图15】



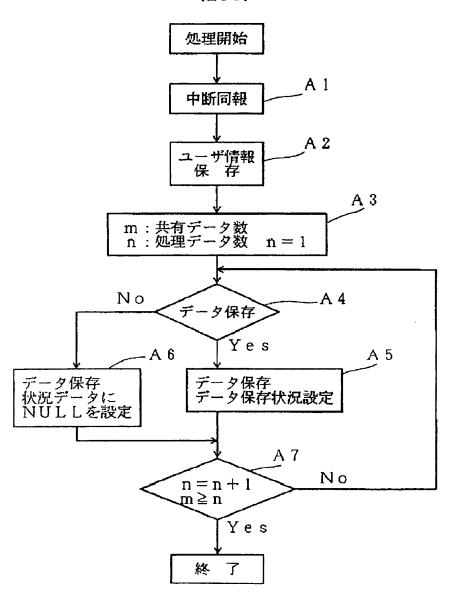
【図32】



[316]



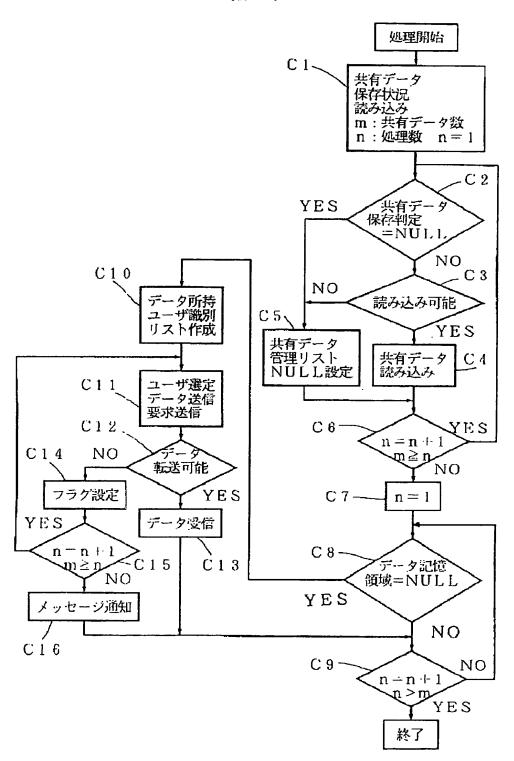
【図22】



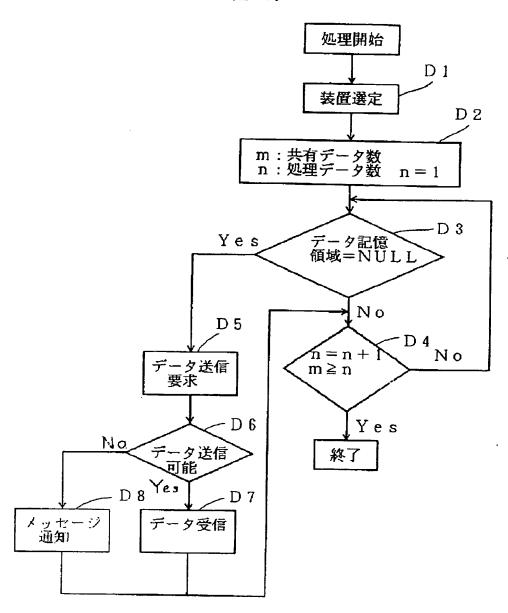
[図38]

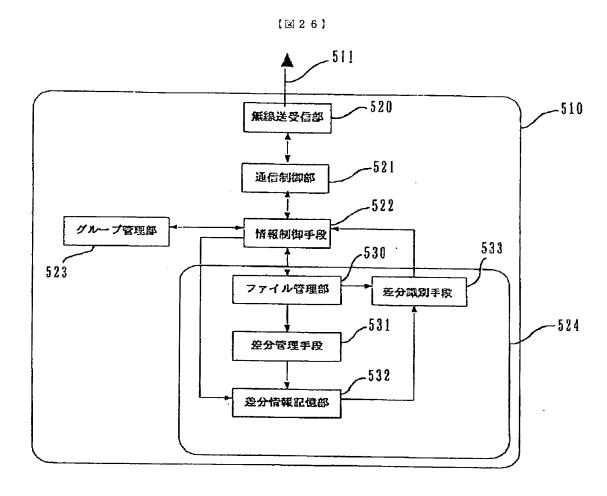
ファイル差分談別子	空分情 報	ユーザ識別子
1	AAA	
2	AAB	
3	ABC	0001
:	;	
:	:	

[图24]

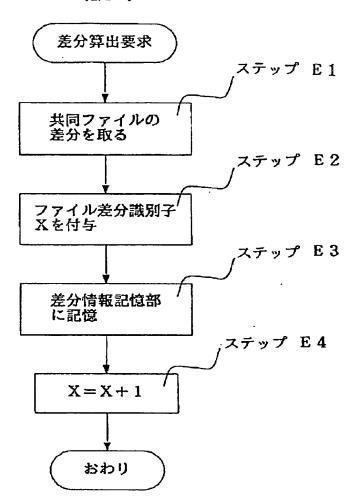


【図25】

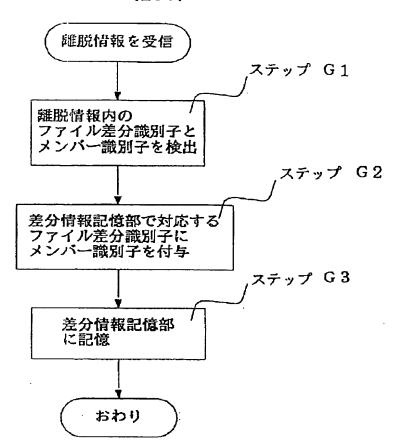




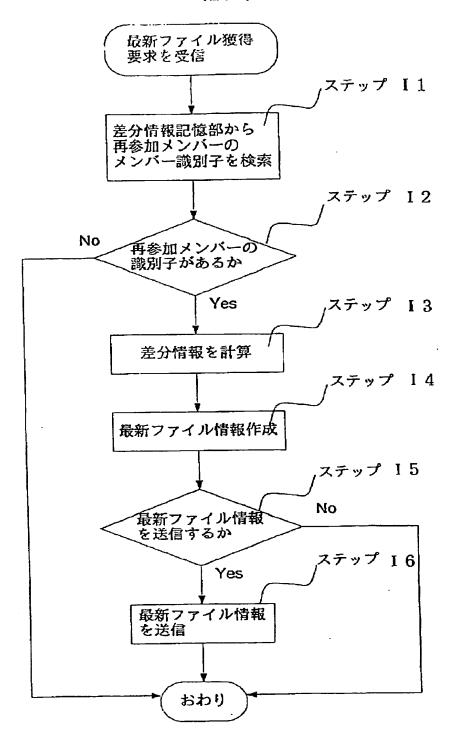
【图27】



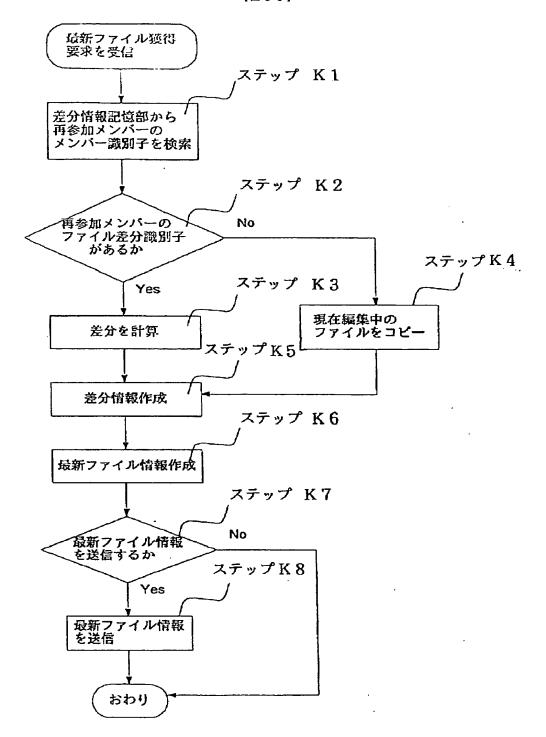
【図29】



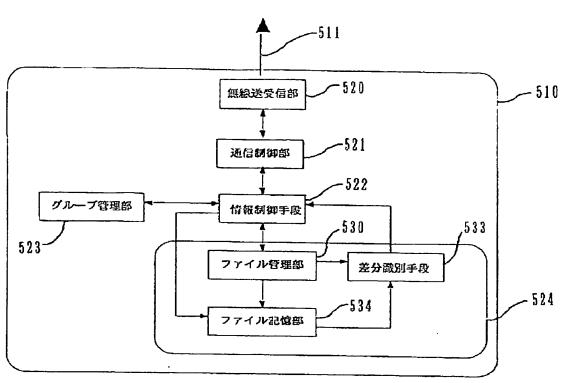
[331]



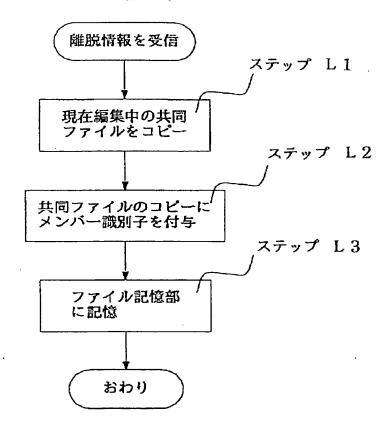
[333]



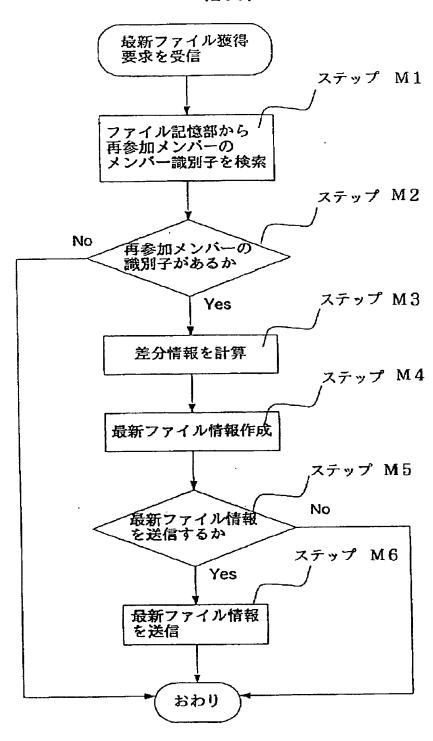




[図35]



【図36】



【手統補正得】

【提出日】平成6年10月4日

【手続補正1】

【補正対象①類名】明細②

【補正対象項目名】発明の名称

【補正方法】変更

【補正内容】

【発明の名称】

通信制御装置及び通信制御方法

【手統補正2】

【補正対象母類名】明細母

【補正対象項目名】特許請求の範囲

【输正方法】变更

【锚正内容】

【特許請求の範囲】

【請求項1】無線を介して自機器と適信可能な他機器を特定すると共に、その特定した通信中の他機器について通信が不可能と判断した時に相手消滅信号を出力する通信相手特定手段と、

制御情報に基づいて通信可能な他機器へ無線を介して確認信号を送信して、その他機器から受信確認信号を受信した後に通信を行う通信情報格納手段と、

前記通信相手特定手段から、通信中の機器に関する相手 消滅信号を入力すると、前記通信情報格納手段の制御情 報を処理することにより、この通信が不可能な当該機器 との通信を回避させる通信制御手段とを有することを特 徴とする通信制御装置。

【請求項2】前記通信制御手段は、現在通信中の機器に関する相手消滅信号を入力すると、前記通信情報格納手段の制御情報を新たな制御情報に更新することを特徴とする請求項1記載の通信制御装置。

【請求項3】前記通信制御手段は、現在通信中の機器に関する相手消滅信号を入力すると、前記通信情報格納手段の前記現在通信中の機器に関する制御情報を削除することを特徴とする請求項1記載の通信制御装置。

【 請求項4】前記通信情報格納手段の制御情報を一時的に格納する一時格納手段を有し、

前記通信相手特定手段は、

相手消滅信号を出力した機器に関して通信可能となった と判断した時に相手生成信号を出力し、

前記通信制御手段は、前記現在通信中の機器に関する相手消滅信号を入力すると、該機器に関する制御情報を前記一時格納手段に一時的に退避させ、前記通信相手特定手段から一定時間以内に制御情報を退避している前記機器に関する相手生成信号を受けると、退避していた制御情報を前記通信情報格納手段へ復元することを特徴とする請求項1記載の通信制御装置。

【 請求項 5 】 自機器と通信可能な他機器を特定する通信 相手特定手段と、

制御情報に基づいて通信可能な他機器へ無線を介して確認信号を送信して、その他機器から受信確認信号を受信した後に通信を行うと共に、送信失敗の場合に通信不可信号を出力する通信債報格納手段と、

この通信情報格納手段から、送信失敗による通信不可信号を受けると、該当する機器を、前記通信相手特定手段の特定した通信可能な機器から削除する通信制御手段とを有することを特徴とする通信制御装置。

【讀求項 6】 レジューム機能を有する通信端末であっ 一

自己がレジューム状態になること、及び、レジューム状態がら復帰したことを検出するレジューム状態検出手段と、

このレジューム状態検出手段がレジューム状態になることを検出すると、通信中の他の通信端末に対して自己が レジューム状態になることを適知するレジューム状態適 知手段と、

前記レジューム状態検出手段がレジューム状態から復帰 したことを検出すると、この復帰したことを前記他の通 信端末に通知するレジューム状態復帰適知手段と、

他の通信端末からレジューム状態になったことを通知されると、該通信端末との通信を中断する通信中断手段 レ

該通信端末からレジューム状態から復帰したことを通知されると、この中断していた通信を再開する通信再開手段とよりなることを特徴とする通信制御装置。

【請求項7】レジューム機能を有する通信端末であって、

自己の通信端末と他の通信端末とのネットワークの構成 状態の情報であるネットワーク構成情報を収集するネットワーク構成情報収集手段と、

ネットワーク構成情報を記憶しておくネットワーク構成情報記憶手段と、

レジューム状態から復帰した時に前記ネットワーク構成情報収集手段が新たに収集したネットワーク構成情報が、前記ネットワーク構成情報記憶手段の自己がレジューム状態になる時に記憶したネットワーク構成情報と一致した後に、前記ネットワーク構成情報の更新を行うネットワーク構成情報手段とよりなることを特徴とする通信制御装

【 請求項 8 】 レジューム機能を有する通信端末であって、

自己がレジューム状態から復帰したことを検出するレジューム状態復帰検出手段と、

このレジューム状態復帰検出手段がレジューム状態から 復帰したことを検出すると他の通信端末にレジューム状態から復帰したことを通知するレジューム状態復帰通知 手段と、

自己がレジューム状態にある時に他の通信端末からレジューム状態から復帰したことを通知されるとレジューム状態から復帰するレジューム状態復帰手段とよりなることを特徴とする通信制御装置。

【請求項9】相互に通信可能でかつ相互にデータを共有 して通信を行うためにグループを構成する通信端末であ って、

通信可能な他の通信端末を調査する調査手段と、

グループを構成する他の通信端末と通信中に、グループ による通信の中断を指示する中断指示手段と、

この中断指示手段によって中断指示された場合に、グループに過去属していたユーザの識別情報及びグループに 現在属するユーザの識別情報よりなるユーザ存在履歴情報を保存する記憶手段と、 グループの再開を指示する再開指示手段と、

この再開指示手段によって再開指示された場合に、前記 ユーザ存在履歴情報を前記記憶手段から競出す競出し手 段と、

この銃出し手段によって銃出されたユーザ存在履歴情報と、前記調査手段によって調査された通信可能な他の通信端末のユーザ識別情報との比較を行い、両方に属するユーザ識別情報を指定する比較指定手段と、

この比較指定手段によって指定されたユーザ識別情報に よってグループを作成して再開するグループ作成手段と よりなることを特徴とする通信制御装置。

【請求項10】相互に通信可能でかつ相互にデータを共有して通信を行うためにグループを構成する通信端末であって.

グループを構成する他の通信端末と通信中に、グループ による通信の中断を指示する中断指示手段と、

この中断指示手段によって中断指示された場合に、共有 データの中から一定の共有データを選択して保存する第 1 記憶手段と、

この第1記憶手段に保存された共有データの識別子及び 削除された共有データの識別子よりなる共有データ保存 状況情報を保存する第2記憶手段とよりなることを特徴 とする通信制御装置。

【請求項11】グループの再開を指示する再開指示手段 と

この再開指示手段によって再開指示された場合に、共有 データ保存状況情報を前記第2記憶手段より読出す読出 し手段と、

この読出し手段によって読出された共有データ保存状況 情報から削除された共有データの識別子を抽出する抽出 手段と、

この抽出手段によって抽出された識別子に関する共有データをグループ内の他の通信端末に対して送信要求を行う送信要求手段とよりなることを特徴とする請求項10 記載の通信制御装置。

前記グループ内での共有データを更新する際に変更された内容の差分を検出し、この差分内容にデータ差分識別子を付与する差分管理手段と、

編集中の共有データ及び前記差分内容を管理するデータ 管理手段と、

前記グループ内からの通信端末の離脱を検知する離脱検 知手段と、

この離脱検知手段が検知した離脱時に、この離脱時の差 分内容に関するデータ差分識別子に離脱した通信端末の ユーザ職別子を付与し記憶する差分情報記憶手段と、

前記離脱した通信端末が前記グループ内への再参加時 に、この再参加した通信端末からの最新データ情報獲得 要求を受信する情報獲得要求受信手段と、

この情報獲得要求受信手段が最新データ情報獲得要求を 受信すると、前記差分情報記憶手段に記憶している前記 再参加した通信端末のユーザ識別子に該当するデータ差 分識別子を使用して前記データ管理手段からこの離脱時 の差分内容を引出す差分内容引出し手段と、

この差分内容引出し手段が引出した差分内容と、前記データ管理手段の再参加時に編集中の共有データとから再参加時差分情報を計算する差分識別手段と、

前記再参加した通信端末へ前記差分識別手段が計算した 再参加時差分情報を送信する送信手段とよりなることを 特徴とする通信制御装置。

【請求項13】複数の通信端末間でグループを生成し、 このグループ内で通信を行うことによって共有作業を行 う通信端末であって、

前記グループ内で編集中の共有データを管理するデータ 管理手段と、

前記グループ内からの通信端末の離脱を検知する離脱検 知手段と、

この離脱検知手段が検知した離脱時に編集中の共有データと前記離脱した通信端末のユーザ識別子を保存する履歴情報管理手段と、

前記離脱した通信端末が前記グループ内への再参加時 に、この再参加した通信端末からの最新データ情報獲得 要求を受信する情報獲得要求受信手段と、

この情報獲得要求受信手段が最新データ情報獲得要求を 受信すると、前記離脱時に保持していた前記履歴情報管 理手段の共有データと、前記データ管理手段の再参加時 に編集中の共有データとの再参加時差分情報を計算する 差分識別手段と、

前記再参加した通信端末へ前記差分識別手段が計算した 再参加時差分情報を送信する送信手段とよりなることを 特徴とする通信制御装置。

【請求項14】無線を介して自機器と通信可能な他機器を特定すると共に、その特定した通信中の他機器について通信が不可能と判断した時に相手消滅信号を出力し、制御情報に基づいて前記通信可能な他機器へ無線を介して確認信号を送信して、その他機器から受信確認信号を受信した後に通信を行い、

前記通信中の他機器に関する相手消滅信号を入力する と、前記制御情報を処理することにより、この通信が不 可能な他機器との通信を回避させることを特徴とする通 信制御方法。

【請求項15】 レジューム機能を有する通信端末であって、

自己がレジューム状態になること、及び、レジューム状態から復帰したことを検出し、

レジューム状態になることを検出すると、

通信中の他の通信端末に対して自己がレジューム状態に なることを通知し、 前記レジューム状態から復帰したことを検出すると、こ の復帰したことを前記他の通信顯末に適知し、

他の通信期末からレジューム状態になったことを通知されると、<u>該通信期末との通信を中断し、</u>

該通信端末からレジューム状態から復帰したことを通知 されると、この中断していた通信を再開することを特徴 とする通信制御方法。

【請求項16】<u>相互に通信可能でかつ相互にデータを共有して通信を行うためにグループを構成する通信端末で</u>あって、

グループを構成する他の通信端末と通信中に、グループ による通信の中断を指示し、

この中断指示された場合に、グループに過去属していた ユーザの識別情報及びグループに現在属するユーザの識 別情報よりなるユーザ存在履歴情報を保存し、グループ による通信の再開を指示し、

<u>この再開指示された場合に、前記ユーザ存在履歴情報を</u> 前記記憶手段から読み出し、

通信可能な他の通信端末を調査し、

読み出された前記ユーザ存在履歴情報と、

調査された前記通信可能な他の通信端末のユーザ識別情報との比較を行い、両方に属するユーザ識別情報を指定し、

この指定されたユーザ識別情報によってグループを作成 して再開することを特徴とする通信制御方法。

【請求項17】<u>複数の通信端末間でグループを生成し、</u> このグループ内で通信を行うことによって共有作業を行 <u>う頭信望末であって、</u>

前記グループ内での共有データを更新する際に変更された内容の差分を検出し、この差分内容にデータ差分職別 子を付与し、

前記グループ内からの通信端末の離脱を検知し、

この検知した
離脱時に、この
離脱時の
差分内容に
関する
データ
差分
識別子に
離脱した
通信
端末のユーザ
識別子を
付与して
記憶し、

前記離脱した通信端末が前記グループ内への再参加時 に、この再参加した通信端末からの最新データ情報獲得 要求を受信し、

この最新データ情報獲得要求を受信すると、記憶している前記再参加した通信端末のユーザ識別子に該当するデータ差分識別子を使用して前記再参加した通信端末の離脱時の差分内容を引出し、

この引出した差分内容と、前記再参加時の共有データと から再参加時差分情報を計算し、

前記再参加した通信端末へ前記再参加時差分情報を送信 することを特徴とする通信制御方法。

【手統補正3】

【補正対象書類名】明細書

【補正対象項目名】0001

【補正方法】変更

【補正内容】

[0001]

【産業上の利用分野】本発明は、複数の通信端末間の通信制御装置及び通信制御方法に関する。

フロントページの統き

(72)発明者 松原 伸三

大阪府大阪市北区大淀中一丁目1番30号 梅田スカイビル タワーウエスト 株式 会社東芝関西支社内

(72)発明者 多鹿 陽介

大阪府大阪市北区大淀中一丁目1番30号 梅田スカイビル タワーウエスト 株式 会社東芝関西支社内

This Page is Inserted by IFW Indexing and Scanning Operations and is not part of the Official Record

BEST AVAILABLE IMAGES

Defective images within this document are accurate representations of the original documents submitted by the applicant.

Defects in the images include but are not limited to the items checked:

BLACK BORDERS
☐ IMAGE CUT OFF AT TOP, BOTTOM OR SIDES
☐ FADED TEXT OR DRAWING
BLURRED OR ILLEGIBLE TEXT OR DRAWING
☐ SKEWED/SLANTED IMAGES
☐ COLOR OR BLACK AND WHITE PHOTOGRAPHS
☐ GRAY SCALE DOCUMENTS
☐ LINES OR MARKS ON ORIGINAL DOCUMENT
☐ REFERENCE(S) OR EXHIBIT(S) SUBMITTED ARE POOR QUALITY
П отнев.

IMAGES ARE BEST AVAILABLE COPY.

As rescanning these documents will not correct the image problems checked, please do not report these problems to the IFW Image Problem Mailbox.